

# **Algoritme til løsning af geometriske puslespil ud fra længdematch og backtracking**

Christian Skaarup Hansen, s002013

Kongens Lyngby 2007  
IMM-Thesis-2007-56  
2. Juni 2007

Vejleder : Jens Clausen

Danmarks Tekniske Universitet  
Informatics and Mathematical Modelling  
Bygning 321, DK-2800 Kongens Lyngby, Danmark  
Telefon +45 45253351, Fax +45 45882673  
[reception@imm.dtu.dk](mailto:reception@imm.dtu.dk)  
[www.imm.dtu.dk](http://www.imm.dtu.dk)

# Abstract

This report deals with the problematics of developing a computer programme which is able to solve geometric jigsaw puzzles correctly. The idea is that the programme can be further upgraded in such a way that it could work as a support tool in the future in industries where the demand of solving naturally generated puzzles is requested.

There are several ways to make such a programme and it is not easy to predict the way leading to the best result before the different methods have been tested. This may complicate the development of the mentioned programme and the progress has ended up in being rather drawn-out relative to the efficiency of the programme. After having developed an algorithm its functionality is tested. In view of the test results a series of optimizations of the implemented methods are carried out. The methods are tested again to see whether the rate of searching has increased in the optimized version.

The structure of the algorithm has similarities with many of the different existing solving algorithms. The most efficient approach developed to solve puzzles is the Cocktail Method combined with backtracking. Both methods exist in two versions: One where the searching process has been optimized and one where it has not. Tests have shown that the optimized version of backtracking is the one working fastest whilst for the Cocktail Method the non-optimized version is faster than the optimized version. It is not possible to generate a combined version of the algorithm in such a manner that both the Cocktail Method and the backtracking is working optimally.

Firstly the methods are tested on a simple jigsaw puzzle where each side of a piece only fits together with one other side of another piece. Subsequently there are runned tests on small jigsaw puzzles containing composite sides. Furthermore tests are carried out where the pieces are rotated in such a way that each piece has to be rotated before the actual position of the piece could be

determined. Finally tests are runned on a jigsaw puzzle consisting of 23 pieces in order to test whether the algorithm is able to handle puzzles with a larger number of pieces.

# Resume

Denne rapport omhandler problematikken ved at udvikle et computerprogram, der kan løse geometriske puslespil korrekt. Ideen er, at programmet kan udvides, så det i fremtiden kan fungere som hjælpeværktøj i erhverv, hvor der er brug for at kunne samle naturligt skabte puslespil.

Der er mange fremgangsmåder, og det er ikke altid helt enkelt at overskue, hvilken vej, der vil føre til det bedste resultat, før de forskellige fremgangsmåder er afprøvet. Dette kan gøre fremstillingen af omtalte program noget problematisk, og forløbet har endt med at være noget langstrakt i forhold til, hvor effektivt programmet er. Efter at have fremstillet en algoritme, testes dens funktionalitet. På baggrund af testresultaterne gennemføres en række optimeringer af de implementerede metoder. Metoderne testes derefter igen for, om søgehastigheden er højere i den optimerede udgave.

Algoritmens opbygning ligner en del forskellige eksisterende løsningsmodeller. Den mest effektive metode, til at løse puslespil, der er udviklet, er Cocktailmetoden sammen med „Backtraking“. Begge metoder findes i to versioner; en hvor søgemetoden er optimeret og en, hvor den ikke er. Tests har vist at, den optimerede udgave af „Backtraking“ arbejder hurtigst, mens den ikke optimerede version af Cocktailmetoden, er hurtigere end den optimerede. Det kan ikke lade sig gøre at fremstille en kombineret version af algoritmen, så både Cocktailmetoden og "Backtraking" fungerer optimalt.

Metoderne er først testet på et simpelt puslespil, hvor den enkelte brik sidelængder kun passer med én anden sidelængde. Der er derefter udført tests med små puslespil, som indeholder sammensatte sider. Desuden er der udført tests, hvor brikkerne er roteret, så hver enkelt brik skal drejes, før dens rette placering kan bestemmes. Som det sidste er der testet på et puslespil bestående af 23 brikker for at se, om algoritmen kan håndtere et større antal brikker.



# Forord

Foreliggende projekt er udarbejdet som speciale i informatik på institut for Informatik og Matematisk Modellering (IMM) ved Danmarks Tekniske Universitet. Rapporten udgør den skriftlige del af et projekt, som er udført med det formål at fremstille et program, der hjælper mennesker til at løse geometriske puslespil med computerteknologi. Desuden er kildekoderne til algoritmen inkluderet som bilag.

I rapporten anvendes lejlighedsvis engelske termer, da det danske sprog ikke altid er tilstrækkeligt til at beskrive procesforløbet.

Jeg vil desuden benytte dette afsnit til at takke følgende personer for al den støtte og hjælp, de har bidraget med i forbindelse med udarbejdelsen af denne afhandling.

- Vejleder Jens Clausen fra IMM instituttet
- Sekretær Birgitte Meidahl
- Kontomedarbejder, Erling Veidal
- Oversætter Jeanet Grønæk
- Fra Hovedstadens Ordblindeskole, Martin Richard
- Korrektur, Christian Grundahl Hartmann

Kongens Lyngby, 2 Juli 2007



Christian Skaarup Hansen





# Indhold

<b>1</b>	<b>Introduktion</b>	<b>1</b>
1.1	Problemstilling . . . . .	2
1.2	Opsummering . . . . .	2
1.3	Blokdiagram over systemet . . . . .	3
1.4	Problemafgrænsning . . . . .	4
1.5	Udviklingsmiljø . . . . .	5
1.6	Kapiteloversigt . . . . .	5
<b>2</b>	<b>Referater</b>	<b>7</b>
2.1	Artikel 1 . . . . .	7
2.2	Artikel 2 . . . . .	9
2.3	Artikel 3 . . . . .	11
<b>3</b>	<b>Søgemetoder på brikker</b>	<b>13</b>
3.1	Søgning på to sider med samme længde . . . . .	14
3.1.1	Simpel søgning . . . . .	14
3.1.2	Søgning uden udgangsbrik . . . . .	20
3.2	Søgning med sammensatte sider . . . . .	26
3.2.1	Søgning med liste . . . . .	27
3.2.2	Søgning uden liste . . . . .	28
3.3	Søgning med roterede brikker . . . . .	32
3.3.1	Match for hver grad . . . . .	32
3.3.2	Match uden rotation . . . . .	34
3.4	Søgning med Cocktailmetode . . . . .	35
3.5	Afslutning . . . . .	38

---

<b>4</b>	<b>Optimering af Søgemetode</b>	<b>39</b>
4.1	Datastruktur . . . . .	39
4.1.1	Sorteringsmetode . . . . .	40
4.1.2	Søgemetode . . . . .	40
4.2	Afslutning . . . . .	42
<b>5</b>	<b>Implementering</b>	<b>43</b>
5.1	Beskrivelse af algoritmen . . . . .	43
5.2	Implementering af søgning . . . . .	44
5.3	Implementering af optimering . . . . .	51
5.3.1	Søgemetode . . . . .	52
5.4	Delkonklusion . . . . .	54
<b>6</b>	<b>Test</b>	<b>55</b>
6.1	Testmiljø . . . . .	55
6.2	Simple puslespil . . . . .	56
6.3	Sammensatte sider . . . . .	60
6.4	Roterede brikker . . . . .	64
6.5	Fuld test af algoritmen . . . . .	68
6.6	Fejltest . . . . .	73
6.7	Delkonklusion . . . . .	75
<b>7</b>	<b>Diskussion</b>	<b>77</b>
<b>8</b>	<b>Konklusion</b>	<b>79</b>
8.1	Forkert retning . . . . .	79
8.2	Opfyldelse af problemformulering . . . . .	79
8.3	Fremtid . . . . .	80
<b>A</b>	<b>Teori til billedanalyse</b>	<b>83</b>
A.1	Udskillelse . . . . .	83
A.2	Matematisk morfologi . . . . .	86
A.2.1	Metoder i Matematisk morfologi . . . . .	86
A.2.2	Matematisk morfologi i OpenCV . . . . .	89
A.3	Omrids . . . . .	90
A.3.1	Find omrids i OpenCV . . . . .	90
A.3.2	Fint til groft omrids . . . . .	91
A.4	Afrunding på teori til billedanalyse . . . . .	94

---

<b>B</b>	<b>Almindeligt puslespil</b>	<b>95</b>
B.1	Hvordan lægger man puslespillet? . . . . .	95
B.2	Metode til analyse af brikker . . . . .	96
B.2.1	Uddybende forklaring af analyseprogrammet . . . . .	97
B.2.2	Resultater af analyse på brikker . . . . .	100
B.3	Afrunding på almindeligt puslespil . . . . .	103
<b>C</b>	<b>Kildekode</b>	<b>105</b>
C.1	Koden til algoritmen . . . . .	105
C.1.1	PuzzleAlgo3.cs . . . . .	105
C.1.2	PuzzleAlgo4.cs . . . . .	144
C.1.3	Puzzle.cs . . . . .	186
C.1.4	Form2.cs . . . . .	202
C.1.5	Viewer.cs . . . . .	205

# Kapitel 1

## Introduktion

Puslespil fås i forskellige udgaver. Der er dem til underholdning og dem, der bliver skabt ved uheld, f.eks. når man taber en vase på gulvet.

De fleste personer, der skal samle et almindeligt puslespil, vil som det første finde alle de brikker, der skal bruges til kanterne. De er lette at genkende, idet en af siderne altid vil være lige. Der er dog 4 brikker, hvor to af siderne er lige, nemlig hjørnebrikkerne. Når alle kant- og hjørnebrikker er sorteret fra, kan man begynde at samle rammen. Når man samler rammen, fokuseres der ikke på faconen, men istedet på farver, nuancer og motiv.

Når alle brikkerne til kanten er lagt, sorteres resten af brikkerne efter forskellige motiver. Derefter går man igang med at sætte motiverne sammen, så ser man på omgivelserne og til sidst på himlen. Undervejs er der måske ikke blevet kigget så nøjagtigt på brikkerens facon bort set fra eventuelle indhak eller tapper. Ved samling af baggrunden er det nødvendigt at se på faconen, da brikkerne i mange tilfælde har samme nuance. For lettest at samle baggrunden af puslespillet skal man se på formen af brikkerens sider. De brikker, hvor siderne skal placeres op ad hinanden, skal formerne bevæge sig på samme måde.

Almindelige puslespil er kendetegnet ved ensartede takker og indhak, som gør dem overskuelige. Det er derimod mere kompliceret at samle en vase eller en figur, som er gået i stykker. Disse puslespil kan betragtes et som geometisk puslespil. Da konservatorens tid i mange tilfælde er kostbar, kan det være en fordel, hvis der kan benyttes computerteknologi til at samle en knust vase. Ved

at benytte computerteknologi er det muligt at danne en manual over, hvordan stumperne skal lægges. Det betyder, at vasen kan samles langt hurtigere, end hvis en person skulle gøre hele arbejdet selv.

## 1.1 Problemstilling

Formålet med dette projekt er at udvikle en algoritme, der kan udvides til at samle et 3D-puslespil. Når algoritmen er funktionsdygtig, kan den bruges af folk, som ønsker at samle en knust genstand. Det kunne f.eks. være et anvendeligt værktøj for arkæologer ved udgravninger. Ved algoritmens hjælp kan de få samlet potteskårene fra forhistorisk tid langt hurtigere end noget menneske kunne have gjort det. Potteskårene kan betragtes som 3D-puslespil. Hvis det er skabt ved naturens hjælp, eller ved et uheld kan et 3D-puslespil betragtes som et geometrisk puslespil. Et geometrisk puslespil er et puslespil, hvor man ikke tager højde for brikernes motiv, men kun for deres facon. Disse potteskår kan i nogle tilfælde indeholde farver og mønstre. Derfor er det vigtigt, at algoritmen ikke genkender på baggrund af maling eller mønstre på potteskårene.

Til at begynde med skal algoritmen kun kunne løse 2D geometriske puslespil. Den skal også kunne samle visuelle geometriske puslespil, det vil sige, puslespil der er genereret i en computer. Derved har algoritmen kun brikernes koordinater at arbejde med. Når algoritmen er fremstillet, skal der være mulighed for at udvide den til tre dimensioner.

Udover algoritmen skal systemet indeholde et program, der kan opmåle de indscannede brikker. Programmet skal kunne opmåle og lagre hver brik som et polygon, da denne form for data lettest at arbejde med. Hvis de indscannede brikker ligger tilfældigt i forhold til hinanden, er det vigtigt at fremstille systemet sådan, at brikkerne kan flyttes og roteres.

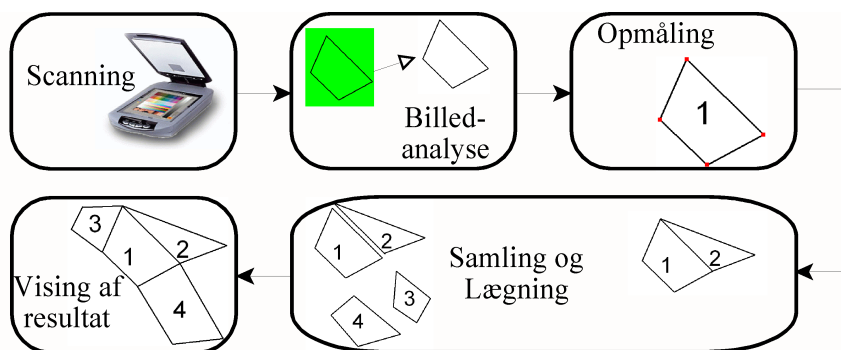
## 1.2 Opsummering

Under projektforløbet skal der udvikles en algoritme, som kan samle et geometrisk 2D-puslespil. Med visse udvidelser skal algoritmen være i stand til at arbejde med tre dimensioner. Når algoritmen har lagt puslespillet, skal løsningen vises på computerskærmen, så brugeren kan se, hvordan det skal lægges.

Til at begynde med skal algoritmen ved test kunne lægge et rigtigt geometrisk puslespil bestående af 50 brikker. Det rigtige geometriske puslespil kan være skabt ved blot at klippe et billede i stykker. Disse scannes ind på computeren, hvorefter algoritmen vil lægge det.

### 1.3 Blokdiagram over systemet

Fremgangsmåden kan deles op i mindre komponenter, som kaldes blokke. Hver blok kan indeholde en række relaterede funktioner, der skal bruges til at håndtere udfordringerne ved at samle et geometrisk puslespil. Figur 1.1 viser et blokdiagram over processerne i systemet.



Figur 1.1: Blokdiagram over processerne i systemet

I den første blok står scannes brikkerne. I forbindelse med dette skal der findes en passende opløsning. Den skal være høj nok til, at det er muligt at sammenligne brikker.

Den næste blok er billedanalysen af de indscannede brikker. Billedanalysen filtrerer al baggrund væk, så systemet kun har brikkerne at arbejde med.

Når brikkerne er klippet ud af scanningen kan de opmåles, hvilket sker i tredje blok. Opmålingerne benyttes i fjerde blok, hvor brikkerne sorteres og sammenlignes med hinanden. Når fjerde blok er færdig afslører femte blok, fremvisning af resultater, hvordan brikkerne skal lægges.

## 1.4 Problemafgrænsning

I dette afsnit opstilles nogle punkter, som målretter opgaverne mod løsning af projektet. Dette gøres først og fremmest for at projektet ikke skal løbe løbsk og resultere i en masse løse ender.

Projektets formål er at udvikle en algoritme, der kan løse et geometrisk puslespil. For ikke at komplicere opgaven skal algoritmen i første omgang være i stand til at lægge et visuelt geometrisk puslespil i to dimensioner. Det visuelle puslespil bygges op af polygoner, da geometriske puslespilsbrikker kan betragtes som mangesidede figurer.

Hvis der bliver tid, vil der være mulighed for at udvide algoritmen til at kunne medtage en tredje dimension. Algoritmen skal leve op til de herunder opstillede punkter:

- Algoritmen skal kunne lægge et lille visuelt puslespil.
- Algoritmen skal kunne håndtere visuelle puslespil, hvor der kan være flere brikker med samme sidelængde.
- Algoritmen skal kunne vise alternative løsninger, hvis sådanne findes.
- Algoritmen skal kunne håndtere sammensatte sider.
- Algoritmen skal kunne håndtere roterede brikker.
- Algoritmen skal være skrevet i C#.

Hvis der er tid tilovers, når ovenstående punkter er gennemført og testet med tilfredsstillende resultat, er der mulighed for at udbygge systemet, så algoritmen kan håndtere et ægte geometrisk puslespil. Dette geometriske puslespil kan være et indscannet billede, som er klippet i stykker. Da billedbehandlingen ikke er en del af problemafgrænsningen, skal den ikke optage for meget plads. De punkter, som projektet med fordel kunne udvides med står listet herunder:

- Udvikling af et program, som kan konvertere indscannede brikker til polygoner.
- Test af algoritmen med indscannede brikker.
- At algoritmen kan arbejde i 3D.

## 1.5 Udviklingsmiljø

I processens forløb vil der være en del programmer, som bruges som hjælpemidler samt udviklingsværktøj og til analyse af resultater. Herunder er listet en række programmer og biblioteker:

- Udviklingsværktøj
  - Visual Studio 2005 (Programmet bruges til at udvikle programmerne i projektet)
  - Matlab 7.0 (Programmet bruges til de analyseresultater, som kommer fra algoritmen)
- Library
  - OpenCV (Open Source Computer Vision Library, bruges til alt, hvad der omhandler billedanalyse)
- Advendte programmeringssprog
  - C/C++
  - Matlab
  - C#

## 1.6 Kapiteloversigt

- I kapitel 2 findes referater af de artikler, som har givet inspiration til projektet.
- Kapitel 3 omhandler opbygning af algoritmen. Der vil blive set på forskellige metoder til at opfylde de krav, som er opstillet i problemafgrænsningen.
- I kapitel 4 gennemgås muligheder for optimering af algoritmen. Der lægges vægt på at gøre søgemetoderne hurtigere.
- Kapitel 5 sætter fokus på implementering af klassediagrammer til algoritmen. Der er tabeller, som forklarer de variable og funktioner, som tilhører de forskellige klasser.
- I kapitel 6 omtales en gennemgående test af hele systemet.



- I kapitel 7 gives en omfattende diskussion af projektet.
- Kapitel 8 er en konklusion, hvor der redegøres for om projektformuleringen er opfyldt, og der reflekteres over projektførløbet.

# Kapitel 2

## Referater

I dette kapitel vil de artikler, der har bidraget med inspiration til opbygning og udvikling af algoritmen blive refereret. Listen herunder viser overskrifter på de refererede artikler:

1. On Solving 2D and 3D Puzzles Using Curve Matching [5]
2. Reassembling Fractured Objects by Geometric matching [3]
3. Jigsaw Puzzle Matching Using a Boundary-Centered Polar Encoding [7]

### 2.1 Artikel 1

Formålet med det projekt, artiklen af Kon *et al.* omhandler, er at udvikle en automatisk metode, hvor man vha. en computer kan løse 2D- og 3D-puslespil. Artiklen anskuer problemet i to stadier, lokalt og globalt. Søgemetoden anvender form matching på begge problemer ved at samle 2D- og 3D-puslespil. Forfatterne fokuserer på, at delvis kurvesammenligning er meget vigtigt, da mange af brikkerne kan være af forskellig størrelse og alligevel være naboer. Ved brug af denne metode satser de på at udvikle en algoritme, der er i stand til at lægge forskellige geometriske puslespil. Kon *et al.* har fundet ud af, at hvis puslepillet består af mere end fire brikker, så vokser antallet af muligheder eksponentielt, og derfor fokuserer de meget på den globale løsningsmodel, da den kan nedsætte antallet af potentielle løsninger.

Det første problem, de arbejder med, er at parre 2D geometriske brikker. Til dette formål anvendes curve-matching. Før curve-matching kan finde sted, er Kon *et al.* nødt til at opmåle brikkerne, så de får et polygon for hver brik. Metoden sammenligner kurverne på brikkerens små linjestykker med de originale kurver fra andre brikker. Derefter udføres 2D euklidisk transformation. Efterfølgende kontrolleres der for eventuelle overlap mellem brikkerne. Hvis disse forekommer kasseres løsningen, og derefter overføres de gyldige match til søgealgoritmen, som samler puslespillet.

I 2D curve matching metoden tester forfatterne metoden „fin-skala“. Metoden skal bidrage til at bestemme et mere præcist match. Konklusionen er, at 2D curve matching fungerer bedst, når metoden „fin-skala“ indgår. Metoden er den bedste til at finde matchende linjer, idet den forhindrer, at der sker overlap af kurver.

Efter at have udført test på 2D niveau fortsætter Kon *et al.* arbejdet med at overføre til 3D niveau. Kon *et al.* bygger en afstandsmatrice af brikkerne, som består af hastighed, krumninger og snoninger.

Den anvendte metode er dog meget følsom overfor uregelmæssigheder. For at få et bedre resultat af krumninger og snoninger benyttes metoden "ENO scheme", som står for „Essentially Non-Oscillatory“. „ENO scheme“ glatter krumninger og snoninger på brikkerne, hvilket gør det lettere for algoritmen at finde match.

Der udføres test vha. af computergenererede brikker, og konklusionen er, at når der er under 12 brikker, kan det antages, at brikkerne er forskellige. Hvis antallet af brikker overstiger 12, kan man antage, at metoden vil tolke nogle af brikkerne som ens. Til at lette algoritmens opgave benyttes metoden „best-first search with backtracking“. Registreres et match mellem to brikker erstattes disse med en ny, der har form som de to matchende brikker smeltet sammen. Metoden reducerer således antallet af brikker i puslespillet, efterhånden som algoritmen finder flere match mellem brikkerne. På den måde udelukkes flere og flere brikker, hvilket letter vejen til løsningen af puslespillet.

En af ulemperne ved de beskrevne metoder er, at de er forfølsomme overfor uregelmæssigheder ved brikkerne. For at undgå disse uregelmæssigheder benyttes en del funktioner til at glatte kurver og linier ud. Disse funktioner tager tid, når algoritmen skal samle et puslespil.

## 2.2 Artikel 2

Huang *et al.* beskæftiger sig i en artikel med, hvordan man kan samle ødelagte objekter ved geometrisk matching. Feltarkæologer har i mange år søgt efter et program, der kunne bruges til at samle 3D-objekter, der er gået i stykker. Systemet skal samle objektet ud fra geometriske mål i stedet for som mennesker at gå ud fra farver og tekstur. De mener, at problemet med samling af objektsiderne kan løses ved at bruge metoder fra Computer Grafik og Vision, da disse problemer minder meget om hinanden. I artiklen illustrerer de algoritmens automatiske samling af 3D-objekter med eksempler med digitale modeller af brudte flader. De løser problemer med henblik på arkæologi, men med få modifikationer kan algoritmen bruges til andre formål, hvor der skal samles 3D-objekter.

Målet er at samle en figur, der er gået i stykket, hvor fragmenterne er laser-scannede, så de har en digital model af fragmenter fra den ødelagte figur. Forfatterne mener, at det kan skabe nogle fejlplaceringer af fragmenterne, da dele af brudfladerne kan passe sammen flere steder på andre brudflader.

Forfatterne har et fokusområde, som de deler op i fire områder:

- Ny integral invariants for overflader og 3D kurver, som er beregnet på multi-skalaer og bliver brugt i multi-level data segmentering og genkendelse af karakteristiske træk.
- Robust parvis matching, der bruger grupper af træk, som omfatter overfladeegenskaber på forskellige skalaer.
- Grafisk optimeringsmetode for den globale matching af mange fragmenter.
- Begrænset optimering for lokal registrering uden gensidig indtrængen af både to og mange fragmenter.

Den algoritme, Huang *et al.* fremstiller, får først alle fragmenterne i punktform. Deres første trin er at få skabt fragmenterne om fra punktform til kurver og skarpe kanter.

Ved at undersøge den ujævne overflade, kan algoritmen finde frem til, hvad der er brudflader, og hvad der er oprindelige flader. Da det kun er brudfladerne, som har interesse, vil det udelukke de glatte flader i matchingprocessen, og

derved vil processen gå hurtigere.

Denne segmentering øger effektiviteten af algoritmen på to måder: For det første er det kun brudflader, der kan blive matchet med/mod hinanden i begyndelsen af samlingsprocessen af et 3D-objekt, og hver overflade giver en naturlig gruppering af en række matchende træk fra fragmentets overflade. For det andet kan man øge algoritmens styrke ved at samle den originale overflade af figuren.

Fordelen ved metoden er, at algoritmen samlinger overflader, når der skal samles brikker. Ved at udelukke sider, som ikke er brudflader får algoritmen færre sider at arbejde med.

## 2.3 Artikel 3

Problemet, som Radack *et al.* arbejder med i denne artikel, er at samle et puslespil ved hjælp af kurvegenkendelser. Radack *et al.* har ingen intention om at bruge grafisk genkendelse af brikkerne, men derimod kun kurver og former af brikkerens omkreds. De fokuserer på puslespil, hvor brikkerne passer unikt sammen, og derfor er det ikke nødvendigt at implementere backtracking (det vil sige, man lægger puslespillet, og hvis det ikke lykkes, går man tilbage og prøver igen med andre brikker) i deres løsning. Forfattererne mener, at det vil give en bedre forståelse af problemet med at samle puslespillet, hvis det undlades. Idet backtracking undlades skal sammenligningsmetoden være så præcis, at de korrekte match findes i første gennemløb.

Matchning afgrænser mellem par af kurver, der kan anses for at være opdelt i tre faser, som hver svarer til et af følgende spørgsmål.

1. "Startpunkt" Find punktet på kurven 1 og 2, som tangerer hinanden. Disse kaldes "match point."
2. "I hvilken retning" Find orienteringen af kurve 2 under hensyn til kurve 1, som tillader det bedste match. En naturlig måde at specificere dette er at rotere rundt "match point". Denne vinkel kaldes "match angle".
3. "Hvor langt skal man gå" bestemmes af de matchende udsnit af kurve 1 og 2. De matchende udsnit skal være forbundet af grænseudsnit, der indeholder matchende punkter. Længden af disse udsnit (de skal overordnet set være ens) kaldes "match length."

Matching points er en måde at sammenligne kurver på, hvor man går efter maksimums- og minimumspunkterne på kurven, som også kaldes de kritiske punkter. Derudover er det meget vigtigt, om brikkerne er opmålt med eller mod uret. Forfatterne vælger, at alle brikkerne opmåles med urets retning, og herved kan man så bestemme, at ved maksimum buer kurven udad og ved minimum buer den indad. Skarpe knæk udglattes, hvorved de som kritiske punkter forsvinder. Dette er nødvendigt, fordi metoden er meget følsom overfor støj på kurverne.

Matchvinklen sørger for at rotere brikkerne, så de to matchende kurver får den samme vinkel. Den fundne brik roteres om "match point" indtil kurven på afstanden  $D$  har den samme vinkel, som den kurve den matcher med.  $D$  er

afstanden for kurven, der skal matches.

Matchlængden er afstanden mellem start- og slutpunktet på en kurve. Denne afstand kan bruges til at finde andre kurver med samme længde, hvorefter man kan kontrollere, om kurverne er ens.

Radack *et al.* får fremstillet en algoritme, som kan samle et puslespil uden at benytte backtracking. Radack *et al.* mener, at følgende punkter kan være relevante at udbygge algoritmen med:

1. Hurtigere og bedre til at identificering kritiske punkter ved hjælp af en forbedret algoritme.
2. Forbedre match vinkel metoden efter at matchlængden er fundet, så sammenligning af kurverne bliver mere nøjagtig.
3. Udvide algoritmen til 3D.

Der er ikke de store ulemper ved metoden i denne artikel. Det mest kritisable er tidsforbruget ved at sammenligne kurver på brikernes brudflader.

## Kapitel 3

# Søgemetoder på brikker

Dette kapitel vil omhandle metoder, som kan bruges i algoritmen ved samling af et visuelt geometrisk puslespil. Brikkerne, som algoritmen arbejder med, er repræsenteret som polygoner, hvor et polygon er angivet med koordinater. Ud fra koordinaterne kan polygonernes sidelængder, midtpunkter og arealer beregnes.

Herunder ses en liste, der kort fortæller, hvad algoritmen skal kunne. Listen indholder elementer, som algoritmen skal være opmærksom på:

- Algoritmen skal kunne samle et visuelt geometrisk puslespil ud fra brikkeres sidelængder.
- Algoritmen skal kunne registrere overlap.
- Algoritmen skal kunne håndtere sammensatte sider (flere brikkeres sider støder op til den samme side på en anden brik)
- Algoritmen skal kunne håndtere brikker, der er roterede i forhold til hinanden.

Ovenstående punkter kan overføres til det diagram, der kan ses på figur 3.1



## 3.1 Søgning på to sider med samme længde

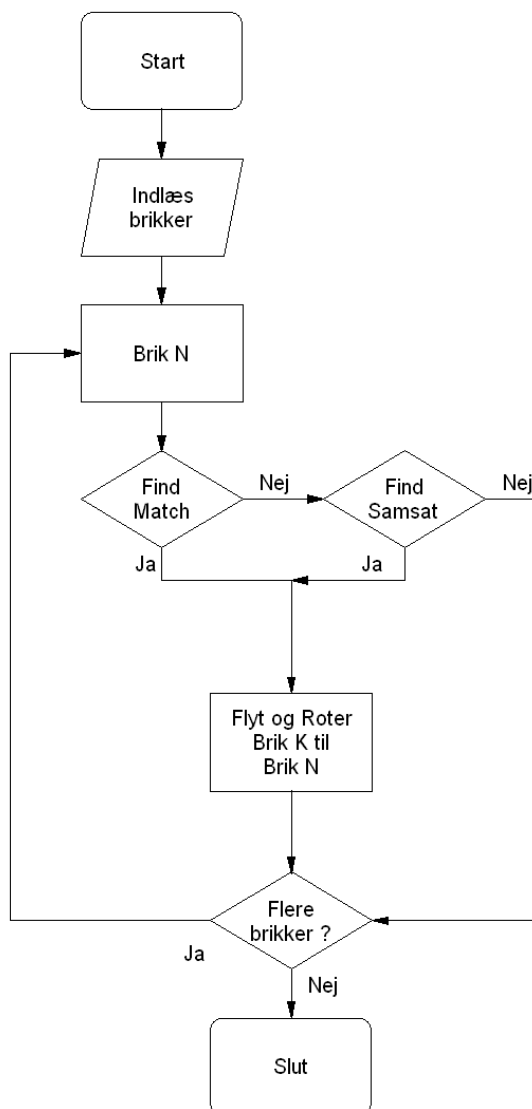
For at undgå problemer holdes algoritmen i begyndelsen på et simpelt niveau. Den første version af algoritmen skal som nævnt kun være i stand til at lægge et simpelt visuelt puslespil. Det visuelle puslespil, som er brugt her, er lavet, så der kun er en nabo til hver side.

Siderne har i dette tilfælde samme længde, som figur 3.2 nedenfor viser et eksempel på. Hvis mere end en brik støder op til samme side, kan det have stor betydning for søgningen. Dette vil blive behandlet i afsnit 3.1.2.

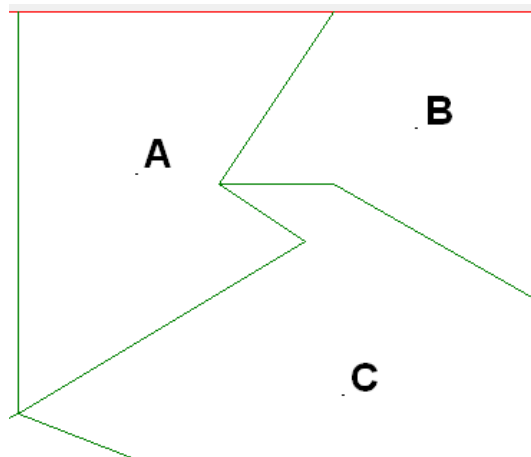
### 3.1.1 Simpel søgning

I begyndelsen er det et meget simpelt puslespil med kun 5 brikker, der skal løses. Alle brikernes sider har forskellige længder. På den måde er det lettere at finde den rigtige løsning. Dog er alle brikernes starthjørner lagt i  $(x, y) = (0, 0)$  for at skabe samme udgangspunkt som ved brug af indscannede brikker. Når alle brikker er scannet ind vil det første målepunkt ligge i  $(x, y) = (0, 0)$ .

I dette afsnit arbejdes der ud fra de brikker, som ses i figur 3.3. Figuren viser, hvordan alle brikkerne ser ud, når de ligger korrekt.



Figur 3.1: Flow-diagram over motoren i algoritmen



**Figur 3.2: Eksempel på forskellige sidelængder på brikkerne, hvor hver side er unik**

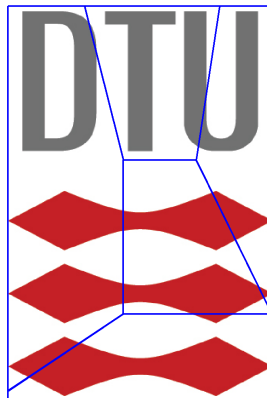
Som det første skal algoritmen kunne load alle brikkerne ind i hukommelsen. Derefter skal alle sidelængder beregnes. Man kan finde eksempler på løsninger på dette problem i artiklerne [2,3,5]. Denne algoritmes fremgangsmåde vil være inspireret af artikel [5].

I artikel [2] arbejdes der ud fra et almindeligt puslespil, som har nogle faste former. Dog kan brikkerne have flere naboer. Dette emne vil blive behandlet senere i dette kapitel.

Metoden i artikel [2] er god til at finde naboerne. Afstanden fra midten af brikken ud til kanten på udgangsbrikken såvel som på nabobrikken betragtes. Man kan konkludere, at brikkerne er naboer, hvis linjestykkerne har samme længde. Dog kan metoden være langsom, da brikkerne muligvis skal roteres. Dette emne vil blive uddybet i afsnit 3.3.

Metoden i artikel [3] er ikke særlig anvendelig på dette stadie i udviklingen, da forfatterne har lagt fokus på problemerne med 3D.

I dette projekt vil brikkerne blive genkendt på afstanden mellem opmålpunkterne. Opmålpunkterne er nogle punkter, der fortæller, om der sker en æn-



**Figur 3.3: Billeder af de første testbrikker**

dring i retningen på en brik side. Afstanden mellem to opmåls punkter vil passe med sidelængden på en brik.

For at få nok information om brikernes sider skal man have et tilstrækkeligt antal punkter. Der må på den anden side heller ikke være for mange, da dette kan nedsætte hastigheden på søgningen. Derfor er de visuelle puslespil lavet, så alle opmåls punkterne ligger i brikernes hjørner, det vil sige, alle siderne i puslespillet er rette.

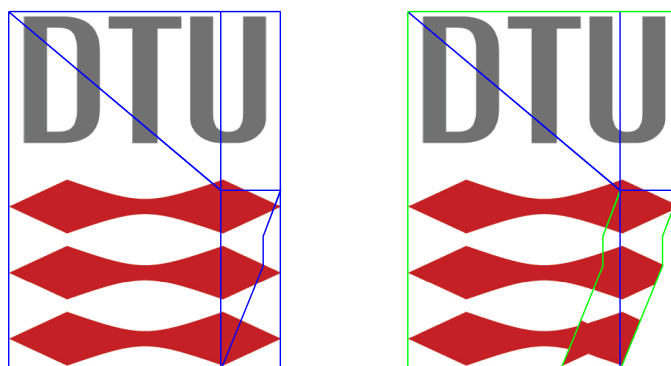
På denne måde er det kun formen på brikkerne, som skal sammenlignes. I første omgang er det altså ikke nødvendigt at kende motiverne på brikkerne.

Til at begynde med bliver der udvalgt en tilfældig brik, der danner udgangspunkt for løsningen af hele puslespillet. Det er altså ikke en bestemt brik, der skal findes først. Når der er valgt en udgangsbrik betragtes den første sidelængde. Hvis en side på en anden brik har samme længde, er der stor sandsynlighed for, at denne brik er nabo til udgangsbrikken.

Når udgangsbrikken har fået en nabo til den ene side bliver denne nye nabobriks opmåls punkter en del af udgangsbrikkens opmåls punkter. De to brikker bliver så at sige smeltet sammen til en ny udgangsbrik og sidelængderne

mellem udgangsbrikken og den fundne nabobrik bliver slettet, så der ikke er registreret sider og sidelængder midt inde i den nye udgangsbrik, hvilket ville forstyrre videre søgning.

Når der er fundet en ny nabobrik, skal det undersøges, hvilken sidelængde der passer til den. Ellers kan man risikere at ende ud med en løsning, som den der er vist på figur 3.4.



**Figur 3.4:** Til venstre vises, hvordan brikkerne skal ligge. Til højre kan man se problemet ved, at en brik ikke har fundet alle sine naboer. Ved at undersøge en nylagt briks naboer undgår man i mange tilfælde overlap. De grønne linier betyder, at siden er aktiv, det vil sige, der hvor det er muligt at lægge nye brikker til, mens de blå er passive sider

På figur 3.4 kan man se, hvordan algoritmen løser puslespillet, når der ikke føres kontrol med, hvilke sider, der støder op til den nye nabobrik. I eksemplet er der tre linjestykker inde i billedet. Disse linjestykker kan medføre fejl i løsning af hele puslespillet. En typisk fejl er, at en brik placeres midt på udgangsbrikken, fordi linjestykkerne passer sammen. Overlappet medfører, at det resulterende motiv bliver forkert, eftersom der ligger brikker ovenpå hinanden. Dette løses ved at undersøge, om der er andre sider på den nye nabobrik, der passer med sider på udgangsbrikken.

Samtidig kan det hjælpe algoritmen at teste, om den nye nabobrik overlapper udgangsbrikken. Algoritmen kan så hurtigt finde ud af, om den ny nabobrik er den rigtige. Metoden til at teste for overlap bliver gennemgået i afsnit 3.1.2.

For at undgå problemer med tolerance på siderne er der under udviklingen af algoritmen brugt visuelle puslespil, hvor brikernes linjestykker har samme sidelængde som nabobrikken. Der kan være behov for en vis tolerance, når der senere anvendes indscannede brikker. Her kan det ikke garanteres, at sidelængderne er nøjagtig lige lange. Systemet skal derfor forberedes på, at der skal være en vis tolerance. Tolerancens størrelse kan ikke fastsættes på dette tidspunkt i forløbet, da senere ændringer i og udvidelser af algoritmen kan have indflydelse på toleranceværdien.

### 3.1.2 Søgning uden udgangsbrik

Når der indføres tolerance øges sandsynligheden for, at flere brikker passer til det samme linjestykke. Der er forskellige metoder til at omgå denne problematik. Dog har de fleste metoder det fællestræk, at der kan opstå problemer, når der findes en forkert nabobrik.

Oprindeligt var ideen, at puslespillet skulle lægges ud fra en tilfældigt udvalgt udgangsbrik. Resten af brikkerne ville så blive lagt rundt om denne udgangsbrik. Dette kan give problemer, når der er sket en fejl ved lægning af puslespillet.

Da udgangsbrikken vokser efterhånden som de brikker, der matcher lægges sammen med den, bliver det også besværligt at trække en forkert lagt brik fra igen. For at gøre det lettere at rette den type fejl, bør algoritmen samle puslespillet uden udgangsbrik.

Den metode, som anvendes fra nu af kommer til at fungere på næsten samme måde. Når der er fundet en ny nabo, vil de sider, som støder op til hinanden, blive deaktiverede. Søgningen flytter automatisk videre til den nye nabo.

Denne fremgangsmåde gør det lettere at bruge rekursive kald til at lægge puslespil. Bruger man rekursive kald, kan man nemt backtracke i tilfælde af fejl.

I tilfælde af at der findes flere brikker med samme sidelængde, kan en brik blive placeret det forkerte sted. For at kontrollere, om en brik er lagt korrekt, undersøger man, om brikken har en gyldig plads. Hvis brikken som udgangspunkt ikke er roteret, undersøges følgende:

1. Om den fundne brik er blevet lagt korrekt.
2. At start- og slutpunkt for siden stemmer overens med den fundne side, så de har samme længde.
3. At brikken ikke bliver lagt ovenpå andre brikker.

Det er vigtigt at finde ud af, om den fundne brik er lagt korrekt, så algoritmen kan tage højde for, om brikken kan flyttes, eller om den blot skal sammenligne koordinater. Når punkt 1 er opfyldt, er det muligt at gå videre til punkt 2. Hvis et match mellem to brikker skal godkendes, skal brikkens start- og slutpunkt

passe med den fundne nabobriks start- og slutpunkt og omvendt. Dette gælder naturligvis også for eventuelle andre brikker, hvis sider støder op til den fundne nabobrik. Først når punkt 1 og 2 er opfyldt, kan man gå videre til punkt 3, som ligeledes skal være opfyldt, før man kan begynde søgning efter en ny brik. Her kontrolleres det, om den nye nabobrik overlapper andre af puslespillets brikker.

For at finde overlap på brikkerne, kan disse betragtes som polygoner. Dette er muligt, fordi brikernes position og koordinater på hjørnepunkterne er kendt. Herunder beskrives nogle metoder, som er gode til at løse problemet med overlap.

En af metoderne går ud på at undersøge, om der er skæring mellem nogle af linjerne. Dette tyder på et muligt overlap.

Ulempen ved denne metode er, at den kan være en stor tidssluger ved løsning af store pulsespil, da der kræves flere undersøgelser for overlap, jo flere brikker, der er. Derfor kan det være godt at finde simple løsningsformer, som kun laver et gennemløb for hver brik, der bliver lagt.



### Kompasmetoden

Under projektføreløbet udvikles Kompasmetoden, som ligeledes skal undersøge, om der er overlap. Denne metode er udviklet som alternativ til søgning uden udgangsbrik. Metoden undersøger – ligesom søgning uden udgangsbrik – brikernes retning i forhold til hinanden. Man finder retningen på en given brik, A, ved at tage udgangspunkt i den side på A, der støder op til en anden brik, B. For den side de to brikker har til fælles findes midtpunktet. Fra midtpunktet søges ud på midten af begge brikker. Midtpunktet på et polygon kan findes ved at bruge ligningerne 3.1 og 3.2<sup>1</sup>.

$$C_x = \frac{1}{6A} \sum_{i=0}^{N-1} (x_i + x_{i+1})(x_i y_{i+1} - x_{i+1} y_i) \quad (3.1)$$

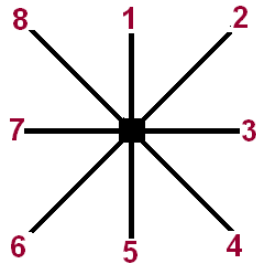
$$C_y = \frac{1}{6A} \sum_{i=0}^{N-1} (y_i + y_{i+1})(x_i y_{i+1} - x_{i+1} y_i) \quad (3.2)$$

Når midtpunktet er fundet, kan der fastsættes en retning for, hvor brikernes midtpunkter ligger. Retningerne deles op 1-8 hvor 1 er nord, 3 øst, 5 syd og 7 vest, jf. figur 3.5.

Når retningen på de to brikker er kendt, er det muligt at bestemme, hvorvidt brikkerne ligger ovenpå hinanden.

---

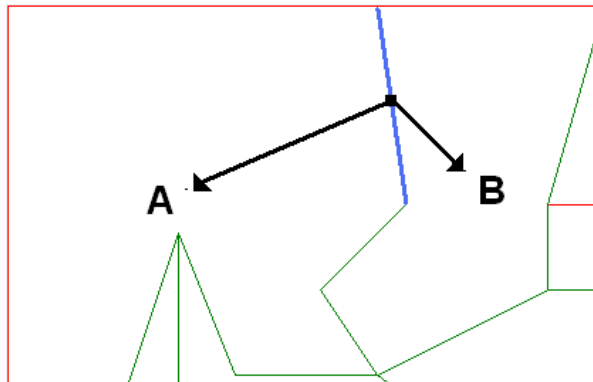
<sup>1</sup><http://local.wasp.uwa.edu.au/~pbourke/geometry/polyarea/>



**Figur 3.5: Kompassrosen viser, hvilke værdier der tillægges de forskellige retninger**

Dog er der tidspunkter, hvor kompasmetoden ikke kan sige om der er overlap, fordi retningen er den samme. Dette kan f.eks. ske, hvis en brik krummer sig rundt om en anden brik. I denne situation regner man med, at brikkerne har flere sider til fælles, og kompasmetoden må frafalde.

Kompasmetoden er illustreret på figur 3.6.



**Figur 3.6: Figuren viser to brikker, der støder op til hinanden, men brikkerne har hver deres retning i forhold til fællessiden. Brik A har retningen 6 mens Brik B har retningen 4.**

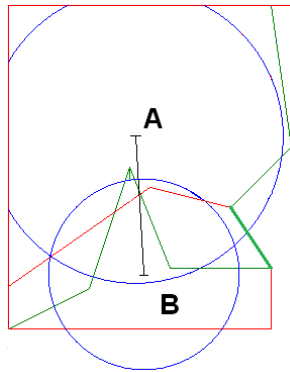
### Cirkelarealmetoden

I nogle tilfælde kan kompasmetoden ikke vise om brikkerne overlapper. Dette kan f.eks. ske, hvis den ene brik er meget større end den anden. Når det sker, kan brikkerne have midtpunkter i hver deres retning og alligevel overlapse. For at undgå dette laves arealet af polygonet om til et cirkelareal. Alle polygonets koordinater skal være kendt for at kunne finde areal og centrum. Polygonet  $P$  kommer til at bestå af en række koordinater  $x_i, y_i$ . Arealet på et polygon kan findes ved at bruge ligningen<sup>2</sup> herunder:

$$A = \frac{1}{2} \sum_{i=0}^{N-1} (x_i y_{i+1} - x_{i+1} y_i) \quad (3.3)$$

hvor  $N$  er antal sider på polygonet.

Den beregnede radius bruges til at kontrollere, om der ligger en lille brik ovenpå en større brik. Hvis radius er større end afstanden mellem de to brikkers midtpunkter, er der tale om overlap.



**Figur 3.7:** Viser et eksempel på, hvordan radius kan udelukke en brik, som er godkendt ved brug af kompasmetoden. Radius for brik A er, som det fremgår af den blå cirkel, længere end afstanden mellem midtpunkterne

<sup>2</sup><http://local.wasp.uwa.edu.au/~pbourke/geometry/polyarea/>

Ved at kombinere kompasmetoden og cirkelarealmetoden vil der være færre operationer end ved undersøgelse af skæring mellem linjer, fordi radius og midtpunkt bliver regnet ud ved indlæsning af brikkerne. Der vil derfor kun være tre ting, som skal undersøges, før man kan konkludere, om der er et match.

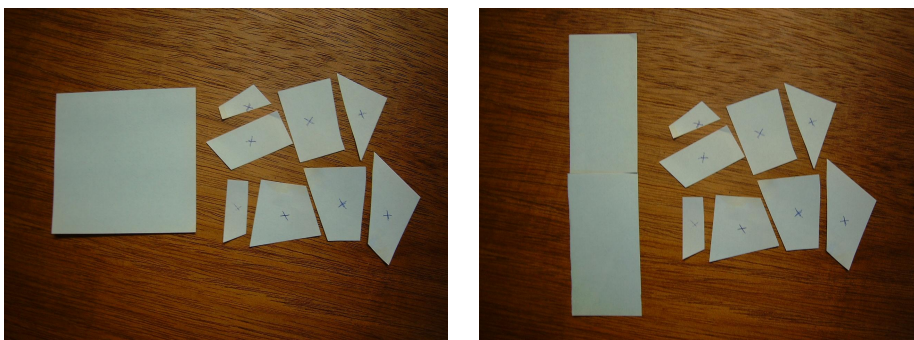
Man finder midtpunktet på linjen mellem to brikker, som muligvis passer sammen. Man finder så retningen på brikkerne, og til sidst undersøger man om alle reglerne for overlap er overholdt.

Når punkt 1 til 3 er opfyldt, kan der stadig være brikker, som kan ligge flere steder, så puslespillet kan samles på flere måder.

Nogle forkerte løsninger kan udelukkes ved at gætte på puslespillets areal. Når der fastsættes et areal, kan man observere, om nogle af brikkerne rager udenfor.

I nogle tilfælde fungerer denne metode dårligt, da der ikke kan fastsættes et areal før løsning af puslespillet. Det areal, som algoritmen kommer frem til, kan muligvis ikke indeholde nogen løsninger. I sådanne tilfælde må der udføres tests med forskellige arealformer.

Figur 3.8 illustrerer problemet med at gætte puslespillets areal.



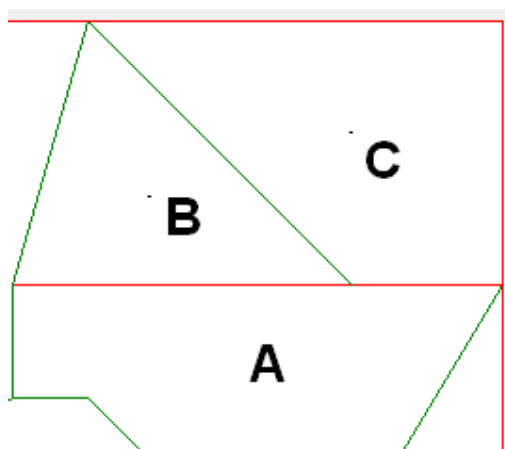
**Figur 3.8:** Til venstre ses det usamlede puslespil med arealets rigtige form. Til højre har arealet en forkert form og puslespillet kan derfor ikke samles rigtigt, da de fleste af brikkerne ikke vil kunne lægges indenfor arealet

## 3.2 Søgning med sammensatte sider

En brik kan have to nabobrikker til samme side, fordi der er forskel på sidelængderne. Der vil også være tilfælde, hvor sidelængden på en brik er delt op i to stykker. Fænomenet optræder mest ved indscannede brikker, hvor der er stor sandsynlighed for, at opmålspunkterne ikke ligger det samme sted på de to nabobrikker. Det sker sjældent i visuelle geometriske puslespil.

Metoden fra artikel [5] omhandler tilfælde, hvor flere brikker støder op til samme side af en given brik. Problemet løses ved at sammenligne retninger. På den måde bliver det lettere at matche to brikker, selvom den ene brik har en mindre sidelængde. I tilfælde, hvor der kan være sammensatte sider skal algoritmen kende hjørnepunkternes koordinater og sidelængden. Ved hjælp af disse kan algoritmen beregne retningen på den brik, som skal være en del af den sammensatte side.

Metoden gør det mere sikkert at lave et match, hvor flere nabobrikker støder op til samme side. Mange brikker kan have en sidelængde, som passer til den længste side. Risikoen for fejl øges i og med antallet af mulige match stiger eksplosivt ved denne udvidelse.



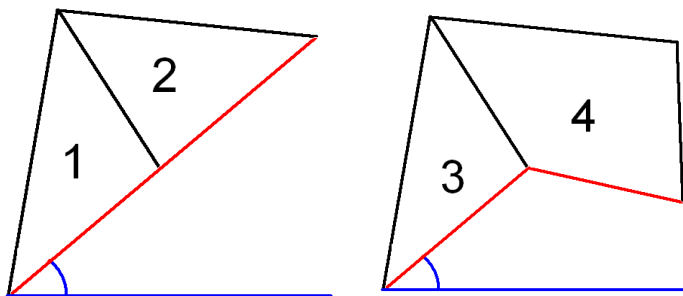
Figur 3.9: Problematikken ved at to brikker støder op til den samme flade.

### 3.2.1 Søgning med liste

Man kan holde styr på, hvilke brikker der til sammen kan danne en ny side, som muligvis passer til sidelængden på en tredje side, ved at undersøge alle brikkerne fra begyndelsen, så dem, der kan ligge ved siden af hinanden, danner en ny sidelængde. Informationen gemmes så i en liste, som der søges i, når der er sandsynlighed for, at man har en sammensat side.

Søgning efter sammensatte sider skal udføres før algoritmen påbegynder løsning af puslespillet, så algoritmen ikke skal søge efter de sammensatte sider undervejs i processen.

Det vil være fordelagtigt, at søgeprocessen samtidig undersøger, om brikkerne kan ligge ved siden af hinanden. På den måde undgår man, at der kommer for mange nye, sammensatte sider, som ikke kan bruges. For at man kan tale om en sammensat side, skal alle de sider, der indgår i en ny sammensat side, have samme vinkel, så de danner en ret linje. Dette er illustreret i figur 3.10.



**Figur 3.10:** Til venstre ses to brikker som kan bruges til sammensat side. De to brikker til højre har forskellige vinkler og kan derfor ikke anvendes til en sammensat side

Det vil være en fordel for algoritmen, at der kan lægges flere brikker på en gang. Hvis algoritmen finder et match, hvor den matchende brik er led i en sammensat side, kan algoritmen med det samme lægge de nabobrikker, som er med i den sammensatte side. Ved denne proces vil løsninger på nogle puslespil gå hurtigere, dog vil søgning og sortering af de sammensatte sider være tidskrævende.

Der benyttes metoder, som øger hastigheden på sortering og søgning i listen. Det kan være f.eks. "Quicksort" og "Binary Search Tree". Metoderne bliver beskrevet i Kapitel 4.

Ulempen ved metoden er, at det vil være begrænset, hvor stort et antal sider, der kan indgå i en sammensat side. Puslespillet skal ikke bestå af ret mange brikker, før man risikerer, at resultaterne i listen over sammensatte sider bliver meget lang.

Eksempel: Et puslespil indeholder 100 brikker, og alle brikker har 5 sider. Der tillades 4 sider til at indgå i en sammensat side.

Antallet af løsninger vil så være:

$$\prod_{n=1}^4 5 \cdot [100 - (n - 1)] = 5,8818 \cdot 10^{10}$$

Dog vil mange løsningsforslag ikke kunne indgå i det endelige resultat. Mange vil falde bort på grund af overlap, eller fordi der ikke kan dannes en sammensat side med samme vinkel. Der vil sandsynligvis fremkomme nogle tusind anvendelige resultater. Søgeprocessen vil alligevel bruge meget tid på at undersøge alle brikernes mulighed for at være del af en sammensat side, hvilket gør processen meget langsom.

### 3.2.2 Søgning uden liste

For at undgå, at der i begyndelsen bliver foretaget en søgning på alle mulige sammensatte sider, kan søgningen flyttes ind i algoritmen, så der føres løbende kontrol med de sammensatte sider. Dog vil dette give algoritmen mere at arbejde med, når der er fundet sider, som kan være en del af sammensatte sider, og der således skal findes et match.

Algoritmen kan lave en sammensat side, når der kan være en side fra en anden brik indenfor samme afstand. Den brik, som skal være en del af den sammensatte side, skal have samme vinkel som den valgte nabobrik. Når der er fundet en brik til den nye sammensatte side, skal algoritmen kunne huske alle de brikker, som indgår i den sammensatte side for at undgå, at man bruger de forkerte brikker.

At lægge søgningen efter sammensatte sider samtidig med at puslespillet bliver lagt betyder, at mange brikker og sider på brikker kan udlukkes. Algoritmen husker, hvilke brikker der er lagt på plads i puslespillet samt de sider på brikker, der er blevet matchet. Det betyder, at algoritmen får færre brikker at vælge imellem, efterhånden som flere brikker bliver lagt.

Metoden tager ikke højde for, at brikkerne kan være roterede. Rotation kan komplicere søgningen efter sammensatte sider, da alle brikkerne skal roteres, når de undersøges. Idet man roterer en brik, kan alle sider potentielt indgå i en sammensat side. Metoden fungerer bedst, når brikkerne ikke roteres. Alternativt er den et godt supplement, hvis den benyttes til sidst, når algoritmen har lagt flest mulige brikker. Derudover har de resterende brikker sider, som kun kan bruges til få ting. Siderne kan f.eks. være kanter af puslespillet, eller de kan være dele af sammensatte sider. De få muligheder gør det nemt for metoden at finde frem til de sammensatte sider og få dem lagt rigtigt.

For at forklare, hvordan metoden virker, er der herunder en beskrivelse i form af pseudo-kode, som viser, hvordan algoritmen bør arbejde med sammensatte sider. figur 3.11 viser, hvilke sider og brikker der refereres til i pseudokoden.

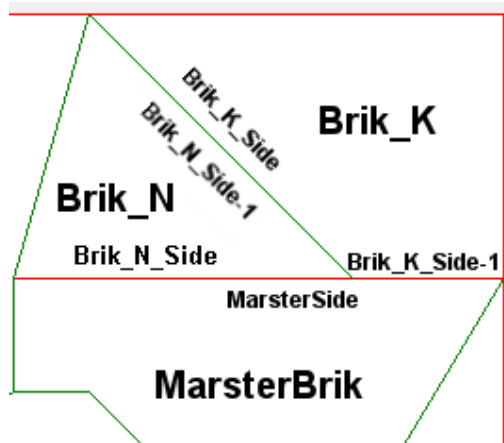
```
N := 0;
find Brik_N;
Brik_N_Side = en side på Brik_N;

label:Start;

if Side < MarsterSide then
begin
  if Brik_N = Uset then
  begin
    if Brik_N_Side_Vinkel = MarsterVinkel then
    begin
      if Brik_N_Side_EndPoint = MarsterStartPoint then
      begin
        if goto:Start then
        begin
          Sæt Brik_N_Side deaktiv;
          return true;
        end;
      end;
    end;
  end;
end;
```



```
    end;
  else
  begin
    return false;
  end;
end;
else
begin
  return false;
end;
end;
else
begin
  ligge SideEndPoint til MarsterStartPoint
  if Brik_N ikke overlapper MarsterBrik then
  begin
    list_brik = brikker som kan ligge op til (
      Brik_N_Side - 1);
    label:L1;
    Brik_K = list_brik;
    Brik_K sat til Uset;
    if goto:Start (Brik_K_Side - 1) then
    begin
      Brik_K_Side deaktiver;
      return true;
    end;
    Brik_K sat til NotUset;
    if flere brikker i list_brik then
    begin
      næste brik i list_brik;
      goto:L1
    end;
  end;
end;
end;
return false;
```



Figur 3.11: Figuren viser brikerne og de sider, som indgår i pseudo-koden.

Brikkernes siderlængder opmåles i urets retning, hvilket vil sige, at alle hjørner på den enkelte brik er opmålt i rækkefølge fra midten af polygonet og med uret rundt. Man ved så, at nabobrikkens side -1 ( $Brik\_K\_Side-1$ ), skal have den samme vinkel som  $Brik\_N\_Side$ . Hvis de har den samme vinkel, kan de danne en sammensat side.

Da denne metode kun virker optimalt uden rotation af brikker, kan det være en fordel at implementere den sammen med den metode, som lægger brikerne. Det vil medføre, at metoden til de sammensatte sider ikke skal søge for at finde og lægge brikker. Det vil også medføre, at metoden kan finde sammensatte sider, som i forvejen er dannet af sammensatte sider.

### 3.3 Søgning med roterede brikker

Algoritmen kan ikke altid gå ud fra, at alle brikkerne ligger, som de skal fra begyndelsen. Nogle af brikkerne skal roteres for at kunne lægges korrekt. Nedenstående afsnit vil omhandle de metoder, algoritmen kan få brug for til at tage højde for eventuelle roterede brikker.

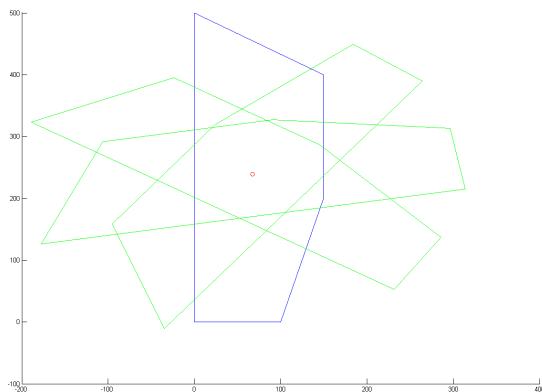
#### 3.3.1 Match for hver grad

En ubesværet måde at løse problemet med rotation på er at rotere brikken og således kontrollere, om den kan passe på nogle leder. Alle brikker skal således roteres for at undersøge, om de kan være nabobrikker.

Når brikker roteres skal det ske i intervaller, så der ikke kommer for mange unødige trin. Ved for mange trin risikerer man, at der kommer for mange søgninger for hver brik.

Rotation vil kun ske på de brikker, der har en sidelængde, som vil kunne matche. Hver gang brikken bliver roteret, skal det kontrolleres, om den kan ligge som den nye nabobrik. Hvis ikke, fortsætter algoritmen med at rotere den næste brik, der kan matche sidelængden.

På figur 3.12 ses et polygon, som er roteret tre gange. Det ses tydeligt, at der er mange vinkler, som ikke er med, så i dette tilfælde, hvor springet er på  $0.75\pi$ , kan den rigtige brik let blive forbigået til fordel for en forkert.



**Figur 3.12:** Viser et polygon, der er roteret tre gange med  $0.75\pi$

Der findes nogle simple metoder til at rotere et 2D polygon. En af disse metoder er opskrevet herunder<sup>3</sup>. Polygonet  $P$  er bygget op af en række koordinater og har sit midtpunkt  $Cen = (x, y)$ . Den vinkel, som  $P$  skal roteres med bestemmes ved  $\delta$ . Index på  $P$  viser, hvilken koordinat  $P$  roteres omkring. Denne centerkoordinat betegnes  $i$ .

$$Pn(i)_x = Cen_x + (\cos(\delta) * (P(i)_x - Cen_x) - \sin(\delta) * (P(i)_y - Cen_y)) \quad (3.4)$$

$$Pn(i)_y = Cen_y + (\sin(\delta) * (P(i)_x - Cen_x) + \cos(\delta) * (P(i)_y - Cen_y)) \quad (3.5)$$

Ved brug af denne metode vil processen blive meget langsom i større puslespil. Algoritmen vil være nødsaget til at rotere alle brikker, der er med i et match. For at finde en løsning skal rotationen foregå i mange små trin.

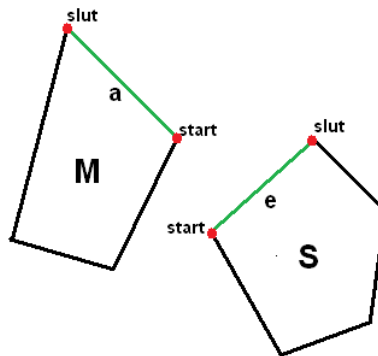
<sup>3</sup>[http://vb-helper.com/howto\\_rotate\\_polygon\\_points.html](http://vb-helper.com/howto_rotate_polygon_points.html)

### 3.3.2 Match uden rotation

Hvis rotationsmetoden skal gøres hurtigere, kan det være en fordel kun at rotere brikker, når det er nødvendigt. Ved denne metode vil en brik kun blive roteret en gang, når algoritmen kontrollerer om den kan være nabobrik.

På figur 3.13 ses to polygoner:  $M$  og  $S$ . De har en sidelængde, der passer sammen.  $M$  er udgangsbrik, så det er  $S$ , der skal roteres.  $S$  bliver roteret, men det er ikke sikkert, den passer til  $M$ .

Fordelen ved denne metode er, at algoritmen finder ud af, hvad vinklen på brik  $M$ 's side  $a$  er. Vinklen kan bruges til at bestemme, hvor mange grader  $S$  skal roteres, så algoritmen kan finde ud af, hvad vinklen på brik  $S$ 's side  $e$  er. Når algoritmen kender de to vinkler, kan den beregne, hvor stor vinkelforskel, der er mellem brik  $M$ 's side  $a$  og brik  $S$ 's side  $e$ . Forskellen kan bruges til at beregne brik  $S$  nye koordinater. Beregningen udføres ved hjælp af Ligning 3.4 og Ligning 3.5



Figur 3.13: To brikker der er roteret i forhold til hinanden.

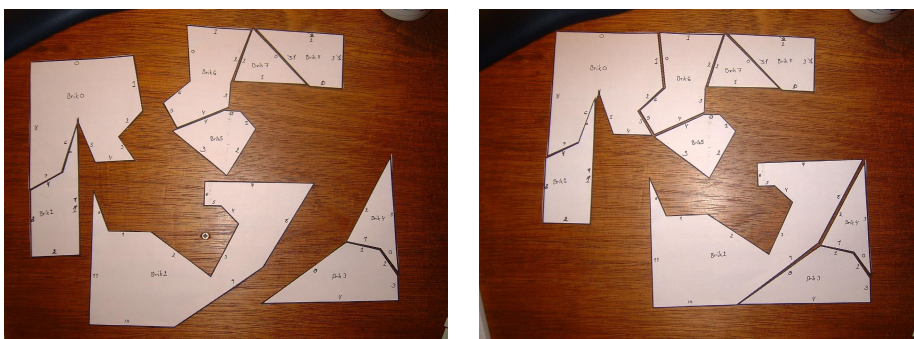
Før algoritmen kan finde den rigtige vinkel på  $M$ 's side  $a$  skal  $a$ 's startpunkt flyttes til  $(0, 0)$ . Derefter kan algoritmen beregne vinklen ud fra ligning 3.6. Idet  $a$ 's startpunkt er flyttet til  $(0, 0)$ , er det kun slutpunktet, som skal bruges i ligning 3.6. Bemærk at hvis  $Sp_y$  er negativ, skal vinkel  $\delta$  trækkes fra  $2\pi$ .

$$\delta = \arccos \left( \frac{Sp_x}{\sqrt{Sp_x^2 + Sp_y^2}} \right) \quad (3.6)$$

Når vinklen på  $M$ 's side  $a$  er udregnet, skal samme proces gennemføres for  $S$ 's side  $e$ . Nu er det muligt for algoritmen at beregne forskellen mellem de to vinkler og finde ud af, hvor mange grader brik  $S$  skal roteres.

### 3.4 Søgning med Cocktailmetode

Under projektforløbet udvikles en alternativ søgemetode, som vil blive præsenteret i dette afsnit. Cocktailmetoden, som den er navngivet, er en kombination af de ovenfor beskrevne metoder. Der opstår hurtigt komplekse programmer, når de andre metoder anvendes. Hvis en brik f.eks. bliver lagt forkert i begyndelsen, tvinges algoritmen til at lægge næsten alle brikkerne igen, selvom mange af dem ligger rigtigt. I den forbindelse kan Cocktailmetoden være en stor hjælp. Ideen er, at algoritmen først finder de brikker, som kan lægges sammen – det vil sige sider, der har samme og unikke længde. Med andre ord brikkerne kan parres entydigt. Metoden er illustreret på figur 3.14



Figur 3.14: Billederne illustrerer Cocktail metodens fremgangsmåde.

Fordelen ved Cocktailmetoden er, at der er færre men større brikker, der skal lægges og det betyder, at der er mere tid tilovers til at teste, om brikkerne ligger rigtigt. Ud over at der kommer færre brikker, kan de sammensatte sider forsvinde ved at benytte Cocktailmetoden. Dette skyldes, at når brikkerne bliver smeltet sammen, kan algoritmen erstatte alle de sider, som ligger i forlængelse af hinanden – og har samme vinkel – med en ny side, der har samme længde som disse sidelængder til sammen. På den måde bliver brikkerne meget store. Herved vil metoden også bedre kunne håndtere sammensatte sider.

Det samme gælder for roterede brikker. Fordi metoden gør det lettere at finde løsninger på sammensatte sider, betyder det ikke noget, at de brikker, der skal bruges til at danne de sammensatte sider, er roterede. Når mange af de sammensatte sider forsvinder, er det ligegyldigt, hvordan brikkerne ligger.

Samtidig med at Cocktailmetoden finder de sider, der kan danne par og smelte dem sammen, tester metoden også, om de to brikker har andre sider til fælles. Herved forsvinder mange af siderne, så algoritmen ikke har så meget at arbejde med.

Hvordan Cocktailmetoden arbejder beskrives herunder i form af pseudo-kode.

```
label:start;
if goto:SamSmalt = true then
begin
  Brik_N = næste brik;
  Brik_N_Side_M = første side på Brik_N som X antal sider;
  goto:start;
end;

goto:slut;

label:SamSmalt;

list_Side = Sider som der passer til Brik_N_Side_M;
if list_Side kun indholde en then
begin
  Aktiver de to Brikker som brugt;
  Se om de brikker har flere sider til fælles;
  Danne en ny brik af Brik_N og list_Side_Brik
  return true;
end;
```

```
else
begin
  Brik_N_Side_M = næste side på Brik_N som X antal sider;
  if der er flere side på Brik_N then
  begin
    goto:SamSmalt;
  end;
  return false;
end;

label:slut;
```

Når Cocktailmetoden er færdig med at samle de brikker, der er unikke, overtager backtracking. Backtracking prøver at samle alle de resterende brikker til den rigtig form.

Backtracking benytter de samme regler, som findes i Cocktailmetoden – dog accepterer backtrackingen, at der er flere nabosider til en side. Når backtracking er kommet frem til en løsning, gemmer den løsningen som en billedfil, som brugeren af systemet kan anvende til at se, om løsningen er rigtig. Ved at lade backtracking undersøge om alle brikker er blevet lagt, kontrollerer man, at den er kommet frem til en løsning. Idet der i så fald ikke er flere brikker, som kan algoritmen kan lægge, må der være en løsning.



### 3.5 Afslutning

Som sammenfatning på dette kapitel vil der blive reflekteret over, hvilke ting, der kan arbejdes videre med. Ved projektets begyndelse blev der arbejdet med en udgangsbrik, som voksede efterhånden som nabobrikkerne blev smeltet sammen med den. Ideen var god nok, men det viste sig at være problematisk at fjerne de brikker, der blev lagt forkert.

Derfor blev der arbejdet med rekursivfunktionen, som lettede arbejdet med at fjerne forkert placerede brikker.

Det er blevet diskuteret, hvordan man kan opdage fejlplaceringer af brikker. En metode går ud på, at algoritmen beregner puslespillets areal ud fra det samlede areal af brikkerne. Problemet med denne metode er, at det vil være besværligt at finde arealets form. Det vil registreres som en fejl, når algoritmen placerer brikker udenfor det beregnede areal, og disse løsninger vil blive slettet. Man risikerer at slette den korrekte løsning på puslespillet, fordi formen ikke passer ind i det beregnede areal. Metoden er ufordelagtig, da der skal udføres for mange tests, hvis algoritmen skal gætte formen på arealet.

Overlap-metoden har visse mangler. I tilfælde af, at en lille brik næsten er omkranset af en stor brik, vil der registreres fejl på nogle af siderne. Da centrum på de to brikker ligger meget tæt på hinanden, kan de synes at have samme retning ifølge kompasmetoden. Denne fejl bliver der set bort fra i begyndelsen, da det ikke er ret tit, at en stor brik omslutter en lille brik.

Rotation af brikker er en vigtig del af algoritmen. Algoritmen kan ikke regne med, at alle brikker vender rigtigt, hvis de er scannet ind. Valg af metode til at håndtere dette problem er faldet på "Match uden rotation". Denne løsning er hurtigere end den metode, hvor der testes for match for hver grad. Derudover vil det være uproblematisk at implementere metoden sammen med den kode, som skal flytte brikkerne.

# Kapitel 4

## Optimering af Søgemetode

Optimering prioriteres højt i udviklingen af algoritmen, så den kan lægge et puslespil hurtigt. I det følgende vil de søgetræer, der skal indeholde information om brikernes sidelængder, blive undersøgt. Der vil blive set på datastruktur og på de søgemetoder, som skal søge efter match mellem brikkerne.

### 4.1 Datastruktur

Datastrukturen er en vigtig del af algoritmen. Det er vigtigt at vide, hvordan data skal gemmes, og hvordan der nemt kan søges på dem igen.

Den struktur, der arbejdes med, har i begyndelsen af projektet en helt simpel liste, som ikke er optimeret. I stedet fokuseres der på sammenligning af sidelængderne og dermed på selve løsningen af puslespillet. Ulempen ved at bruge en liste, hvor alle felter skal kigges igennem for at finde den ønskede sidelængde, er, at det hurtigt bliver tidskrævende grundet store mængder data i listen. Det er derfor en god ide at udarbejde 'metoder, som kan gøre søgningen hurtigere.

Til dette projekt er anvendelsen af et „binary search tree“ en udmærket metode til optimering af datastrukturen, da det øger søgehastigheden. Virkemåden af et „binary search tree“ kan justeres, så det passer ind i dette projekt.

Indlæst data gemmes i et objekt, som indeholder alle oplysninger om hver en-

kelt brik. Ud over objektet skal der være en liste, der indeholder sidelængderne på alle brikker. Længderne bliver gemt i en struktur, som indeholder information om længde samt om, hvilken brik og side længden hører til.

### 4.1.1 Sorteringsmetode

Ved indlæsning vil alle sidelængder lagres i en liste. Denne liste skal sorteres, før den kan anvendes af algortimen. Til sortering findes et stort udvalg af forskellige metoder. Den her anvendte metode ligger tæt op ad "Mergesort", fordi metoden har relation til "Quicksort"familien. "Mergesort-metoden er blot hurtigere end den normale "Quicksort"(ifølge Århus Universitet<sup>1</sup>).

### 4.1.2 Søgemetode

Når listen er sorteret, kan algoritmen arbejde med den. Algoritmen søger i listen efter de sidelængder, den skal bruge, ved hjælp af en form for „binary search tree“. Samtlige sidelængder listes med den korteste først og derefter ud fra voksende længde. I første omgang undersøger algoritmen, om den pågældende sidelængde er længere eller kortere end medianen i listen. Hvis længden er kortere end medianen, gennemføres en søgning på de sidelængder, som ligger indenfor intervallet fra den korteste sidelængde til medianen. Princippet er det samme, hvis sidelængden viser sig at være længere end medianen.

Tabel 4.1 illustrerer, hvordan metoden virker, når der skal findes et match. Metoden leder efter tallet 7 i listen. Først sammenlignes tallet 7 med rækkens median, som er index 4 og har værdien 9. Da 7 er mindre end 9 foretages anden søgning på elementerne fra index 0 til 4, som indeholder værdier lavere end 9. Medianen i rækken fra index 0 til 4, hvor 4 ikke er inkluderet, bliver 1,5. Midtpunktet bliver index 1, da man i sådanne tilfælde altid runder ned. Index 1 indeholder tallet 3, og da det er mindre end 7, foretages næste søgning på index 1 til 4, som skal testes på for at finde værdien 7. I tredje tilfælde bliver værdien 4 og til sidst 7. Herved bliver løsningen på søgningen index 3.

---

<sup>1</sup><http://www.daimi.au.dk/dADS1/sortering/index.html>

Operator/Index	0	1	2	3	4	5	6	7	8
<	1	3	4	7	9	15	20	25	30
>	1	3	4	7	9	15	20	25	30
>	1	3	4	7	9	15	20	25	30
=	1	3	4	7	9	15	20	25	30

**Tabel 4.1:** Eksempel på at man ved hjælp af søgemetoden kan finde tallet 7 i listen. Resultatet bliver index = 3

I de fleste tilfælde vil der minimum være to sider med samme længde. Der vil således ofte være flere match i en søgning, og det skal metoden kunne tage højde for. For hvert match skal det undersøges, om dette kan være en del af søgningen. Hvis en eller begge naboer matcher kontrolleres deres naboer for, om de passer ind i sammenhængen.

I Tabel 4.2 ses et eksempel på, hvordan metoden finder frem til de steder, som har værdien 3. Ligesom eksemplet fra Tabel 4.1 påbegyndes søgningen fra midten af listen ved tallet 7. Da 7 er større end 3, skal der arbejdes videre med de værdier, som ligger til venstre. Medianen for indexerne mellem 0 og 3. Da der tale om heltalsdivision lander metoden på index 1. Dermed har metoden fundet frem til den efterspurgte værdi. Metoden søger dernæst efter flere tretaller på venstre side af index 1. Men da værdien på venstre side er 1, foretages en søgning på højre side af matchet i stedet for. Til højre, i index 2 findes værdien 3, så derfor fortsætter metoden søgningen mod højre. Søgningen stopper ved index 3, da den har værdien 4. De index, der skal returneres, er altså index 1 og 2.

Operator/Index	0	1	2	3	4	5	6	7	8
<	1	3	3	4	7	15	20	25	30
=	1	3	3	4	7	15	20	25	30
!=	1	3	3	4	7	15	20	25	30
=	1	3	3	4	7	15	20	25	30
!=	1	3	3	4	7	15	20	25	30

**Tabel 4.2:** Søgemetoden kan finde alle tretallerne i listen, resultatet bliver index = 1 og 2

## 4.2 Afslutning

Da mange testpuslespil består af mindre end 20 brikker, har anvendelsen af "binary search tree" ikke nogen bemærkelsesværdig effekt på hastigheden. Hvis der imidlertid udføres tests med 100 brikker eller flere i puslespillet, vil "binary search tree" sætte sit præg på søgehastigheden.

Cocktailmetoden vil drage stor fordel af at anvende et "binary search tree", da metoden til at begynde med søger efter sider, der kun findes to af. I stedet for at søge på 100 elementer i en liste kan søgetiden mindst halveres med "binary search tree".

# Kapitel 5

## Implementering

Dette kapitel indeholder en kort gennemgang af produktet (algoritmen) i dets nuværende form. Kapitlet er opdelt i to afsnit: Et som beskriver algoritmen uden optimering og et, hvor den er optimeret. I begge afsnit vil klassediagrammer og funktionsbeskrivelse blive gennemgået.

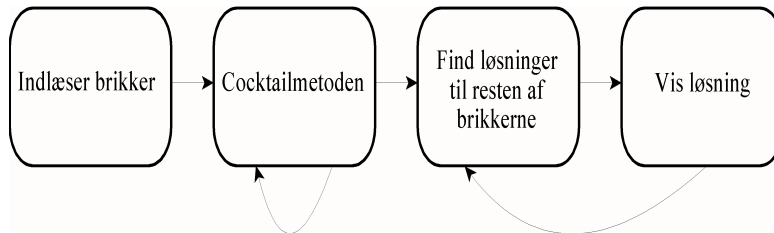
### 5.1 Beskrivelse af algoritmen

I kraft af de metoder, der blev gennemgået i kapitel 3, er der skabt en funktionel algoritme. Algoritmen bygger på Cocktailmetoden, der skal fungere som drivkraft i algoritmen. Denne metode er valgt, fordi den forsimples alle puslespil (jf. afsnit 3.4).

Blokdiagrammet på figur 5.1 illustrerer, hvordan algoritmen skal virke.

Den første blok er indlæsningerne. Ved indlæsningen beregner algoritmen areal og centrum på alle brikker og gemmer udregningerne i hver deres objekt. Derefter skønner Cocktailmetoden, hvor den muligvis kan finde brikker, som passer sammen. Hvis Cocktailmetoden finder et match mellem brikker, kører den videre. Når den ikke kan finde flere brikker, begynder algoritmen at lede efter løsninger til de brikker, der er tilbage.

Algoritmen gemmer et billede af de løsninger, den kommer frem til. Det betyder, at de brikker, der er tilbage efter at Cocktailmetoden har kørt, kan samles på flere forskellige måder.

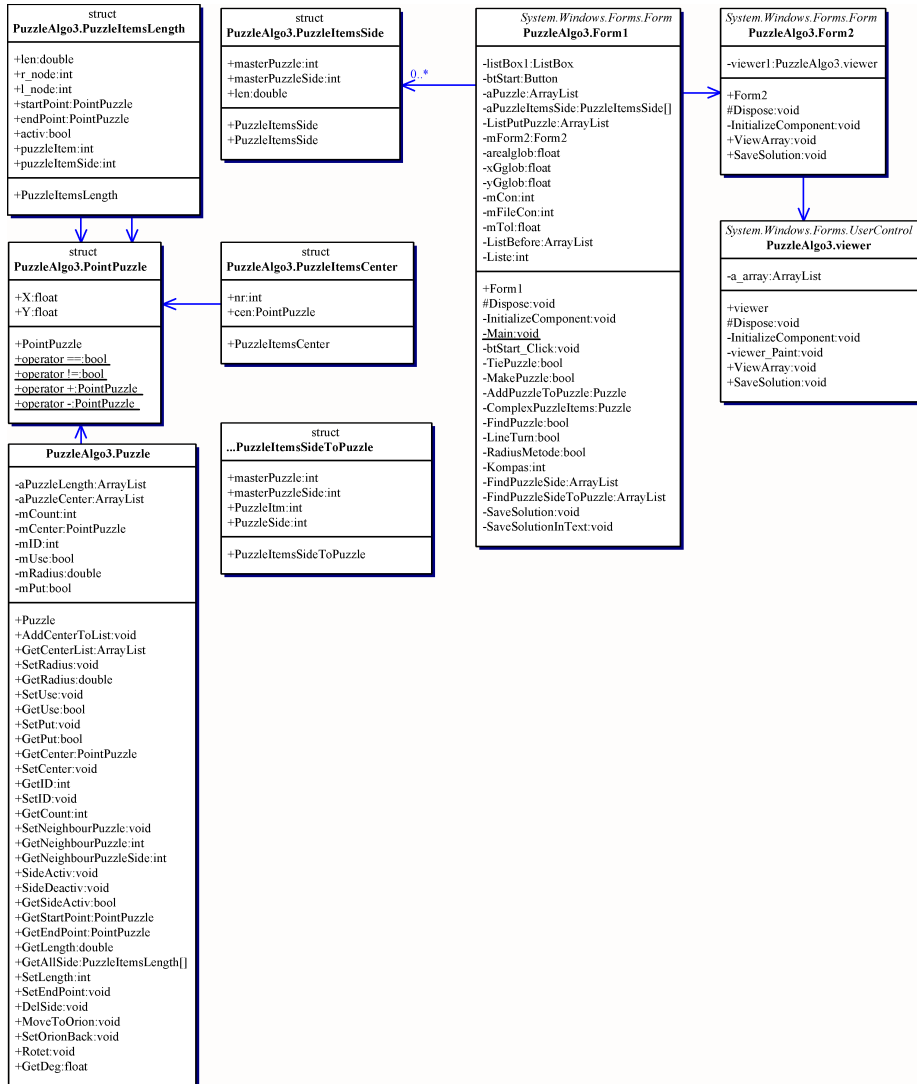


Figur 5.1: Blokdiagram over processen i systemet

## 5.2 Implementering af søgning

I dette afsnit skal der ses nærmere på klassebeskrivelse af algoritmen ved implementering af simpel søgning. De forskellige funktioner og attributters anvendelser gennemgås og forklares.

Figur 5.2 afbilder klasseoversigten over algoritmen. De af klasserne, der er vist, vil ikke blive beskrevet i detaljer. Klasserne "Form1" og "Puzzle" gennemgås grundigt.



Figur 5.2: Klassediagram over algoritmen



### Klasse Form1

Form1-klassen er hovedklassen i programmet. Den sørger for, at der bliver oprettet en liste over objekter i "puzzle-klassen". Denne liste, figur 5.3, indeholder alle de brikker, der indgår i puslespillet.

<i>System.Windows.Forms.Form</i> <b>PuzzleAlgo3.Form1</b>
-listBox1:ListBox -btStart:Button -aPuzzle:ArrayList -aPuzzleItemsSide:PuzzleItemsSide[] -ListPutPuzzle:ArrayList -mForm2:Form2 -arealglob:float -xGglob:float -yGglob:float -mCon:int -mFileCon:int -mTol:float -ListBefore:ArrayList -Liste:int
+Form1 #Dispose:void -InitializeComponent:void <u>-Main:void</u> -btStart_Click:void -TiePuzzle:bool -MakePuzzle:bool -AddPuzzleToPuzzle:Puzzle -ComplexPuzzleItems:Puzzle -FindPuzzle:bool -LineTurn:bool -RadiusMetode:bool -Kompass:int -FindPuzzleSide:ArrayList -FindPuzzleSideToPuzzle:ArrayList -SaveSolution:void -SaveSolutionInText:void

**Figur 5.3: Klasse Form1**

Navn	Type	Forklaring
listBox1	ListBox	listBox1 bruges til at skrive information ud til brugeren af algoritmen
btStart	Button	Startknappen til at starte det hele
aPuzzle	ArrayList	Listen som indeholder alle brikkerne
aPuzzleItemsSide	ArrayList	Liste over sider, som er aktive
ListPutPuzzle	ArrayList	Listen over brikker, som er blevet lagt
mForm2	Form2	Vinduet, som viser resultaterne
arealglob	float	Indeholder brikkerens samlede areal
xGglob	float	Bruges til at beregne centrum på brikkerne
yGglob	float	Bruges til at beregne centrum på brikkerne
mCon	int	Bruges til at beregne centrum på brikkerne
mFilCon	int	Nummer på filer, som indeholder løsningen
mTol	float	Tolerancen til samlingerne
ListeBefore	ArrayList	Indeholder tidligere rækkefølger af brikker, som er lagt
Liste	int	Et nummer, som fortæller rækkefølgen af brikker, som er lagt

Tabel 5.1: Attributtabel

Navn	Retur type	Forklaring
btStart_Click	void	Brikkerne indlæses. Brikker, areal og centrum bliver fundet. Brikkerne bliver lagt i objektet af Puzzle. Når indlæsning er færdig, kaldes MakePuzzle ind til funktionen returnerer "false". Når det sker kaldes funktionen FindPuzzle
TiePuzzle	bool	Funktionen undersøger, om der er nogle unikke naboer til en given brik. Hvis der er en unik nabo, kaldes funktionen AddPuzzleToPuzzle.
MakePuzzle	bool	Kalder funktionen TiePuzzle angående de brikker, som ikke er blevet brugt, så der kan findes en unik nabobrik til dem.
AddPuzzleToPuzzle	Puzzle	Funktionen bliver kaldt, hvis der er to brikker, der skal smeltes sammen. Funktionen laver en ny brik af de to, som smeltes sammen, hvor de sider, de har til fælles, ikke er med.
ComplexPuzzleItem	Puzzle	Denne funktion bliver kaldt, når to brikker er smeltet sammen. Funktionen undersøger, om der er sider i den nye brik, som ligger lige efter hinanden med samme vinkel. Hvis siderne har samme vinkel, erstatter funktionen siderne med en ny og sletter de gamle
FindPuzzle	bool	Finder løsningsforslag til alle brikker, som kan lægges
LineTurn	bool	Funktionen undersøger, om der er overlap
RadiusMetode	bool	Funktionen undersøger, om brikernes radii overlapper hinanden
Kompas	int	Funktionen undersøger, om to sider har samme retning
FindPuzzleSide	ArrayList	Funktionen finder sider med samme sidelængder
FindPuzzleSideToPuzzle	ArrayList	Funktionen finder alle de sider, som to brikker har til fælles
SaveSolution	void	Gemmer løsningen som billedfil (PNG)

Tabel 5.2: Funktionerne i Form1

### Klasse Puzzle

"Puzzle" er det objekt, som brikkerne bliver lagret i. Det sørger for, at hovedklassen "Form1" kan finde alle oplysninger om samtlige brikker. Mange af funktionerne er Get/Set funktioner, så det er kun et mindre udvalg, som bliver kommenteret.

PuzzleAlgo3.Puzzle
-aPuzzleLength:ArrayList -aPuzzleCenter:ArrayList -mCount:int -mCenter:PointPuzzle -mID:int -mUse:bool -mRadius:double -mPut:bool
+Puzzle +AddCenterToList:void +GetCenterList:ArrayList +SetRadius:void +GetRadius:double +SetUse:void +GetUse:bool +SetPut:void +GetPut:bool +GetCenter:PointPuzzle +SetCenter:void +GetID:int +SetID:void +GetCount:int +SetNeighbourPuzzle:void +GetNeighbourPuzzle:int +GetNeighbourPuzzleSide:int +SideActiv:void +SideDeactiv:void +GetSideActiv:bool +GetStartPoint:PointPuzzle +GetEndPoint:PointPuzzle +GetLength:double +GetAllSide:PuzzleItems.Length[] +SetLength:int +SetEndPoint:void +DelSide:void +MoveToOrion:void +SetOrionBack:void +Rotet:void +GetDeg:float

Figur 5.4: Klassen Puzzle

Navn	Type	Forklaring
aPuzzleLength	ArrayLise	Listen over alle brikkens sidelængder
aPuzzleCenter	ArrayLise	Listen over centre fra gamle brikker, der er smeltet sammen
mCount	int	Antallet af sider
mCenter	PointPuzzle	Midterkoordinater
mID	int	Id på brikken
mUse	bool	Om brikken er blevet brugt
mRadius	double	Radius på brikkens areal
mPut	bool	Fortæller om brikken er lagt

Tabel 5.3: Attributtabel

Navn	Retur type	Forklaring
GetStartPoint	PointPuzzle	Returnerer startpunktet på en given side
GetEndPoint	PointPuzzle	Returnerer slutpunktet på en given side
SetLength	int	Funktionen bruges til at tilføje siderne på brikken til objekterne og returnerer nummeret på siden
SetEndPoint	void	Funktionen bruges til at ændre slutpunktet på en side
DelSide	void	Slette en given side
MoveToOrion	void	Flytter hele brikken til et givet punkt
SetOrionBack	void	Flytter brikken tilbage til punktet (0,0)

Tabel 5.4: Funktionerne i Puzzle

## 5.3 Implementering af optimering

Dette afsnit omhandler implementering af den i kapitel 4 beskrevne optimering af søgemetoden i algoritmen. De forskellige funktioner og attributter vil ikke blive gennemgået på samme måde som i forrige afsnit. Dette skyldes, at alle funktioner og attributter er de samme, undtagen tre funktioner. Funktionen "FindPuzzleSide" vil blive uddybet nærmere i dette afsnit.

Klasse Form1, som den ser ud, når optimeringen af søgmetoderne er foretaget er afbilledet på figur 5.5.

<i>System.Windows.Forms.Form</i> <b>PuzzleAlgo4.Form1</b>
-listBox1:ListBox -btStart:System.Button -aPuzzle:ArrayList -mForm2:Form2 -aPuzzleLength:ArrayList -arealglob:float -xGglob:float -yGglob:float -mCon:int -mFileCon:int -mTol:float -mTolAreal:double -ListPutPuzzle:ArrayList -ListBefore:ArrayList -Liste:int
+Form1 #Dispose:void -InitializeComponent:void <u>-Main:void</u> -btStart_Click:void -TiePuzzle:bool -MakePuzzle:bool -AddPuzzleToPuzzle:Puzzle -ComplexPuzzleItems:Puzzle -FindPuzzle:bool -LineTurn:bool -RadiusMetode:bool -Kompas:int -FindPuzzleSide:ArrayList -FindPuzzleSideToPuzzle:ArrayList -Merge:void -Mergesort:void -SaveSolution:void -SaveSolutionInText:void

Figur 5.5: Form1-klassen med optimeret søgemetode

### 5.3.1 Søgemetode

Når listen er sorteret, kan søgefunktionen søge i listen. Funktionen har navnet "FindPuzzleSide", og den medtager fire argumenter. Første argument er den sidelængde, der skal findes et match til, og andet argument skal sørge for, at brikken ikke selv indgår i søgningen, så søgetræet ikke registrerer et match med brikken selv. Tre og fire er start- og slutværdien på listen. Herunder ses koden for funktionen "FindPuzzleSide".

```
private ArrayList FindPuzzleSide(double len, int NotPuzzle
    , int l, int r)
{
    int m = (l+r)/2;

    if (((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).len >= len -
        mTol && ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).len <=
            len + mTol)
    {
        ArrayList tmpArr = new ArrayList();
        int tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).
            masterPuzzle;
        int tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]
            ).masterPuzzleSide;

        if(tmpPuzzle != NotPuzzle && !((Puzzle)aPuzzle[
            tmpPuzzle]).GetUse())
            if (((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).GetSideActiv(
                tmpPuzzleSide))
                tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide(tmpPuzzle,
                    tmpPuzzleSide));

        int tmpM = m - 1;
        while (tmpM >= 0 && ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[
            tmpM]).len == len)
        {
            tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[tmpM])
                .masterPuzzle;
            tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[
                tmpM]).masterPuzzleSide;

            if (tmpPuzzle != NotPuzzle && !((Puzzle)aPuzzle[
                tmpPuzzle]).GetUse())
```

```
        if (((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).GetSideActive(
            tmpPuzzleSide))
            tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide(tmpPuzzle,
                tmpPuzzleSide));

        tmpM--;
    }

    tmpM = m + 1;
    while (tmpM < aPuzzleLength.Count && ((PuzzleItemsSide)
        aPuzzleLength[tmpM]).len == len)
    {
        tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide) aPuzzleLength[tmpM])
            .masterPuzzle;
        tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide) aPuzzleLength[
            tmpM]).masterPuzzleSide;

        if (tmpPuzzle != NotPuzzle && !((Puzzle) aPuzzle[
            tmpPuzzle]).GetUse())
            if (((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).GetSideActive(
                tmpPuzzleSide))
                tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide(tmpPuzzle,
                    tmpPuzzleSide));

        tmpM++;
    }

    return tmpArr;
}

if (l == r || l > r)
    return new ArrayList();

if (((PuzzleItemsSide) aPuzzleLength[m]).len > len)
    return FindPuzzleSide(len, NotPuzzle, l, m - 1);
else
    return FindPuzzleSide(len, NotPuzzle, m+1, r);
}
```



## 5.4 Delkonklusion

Det har vist sig nødvendigt med en mindre udvidelse i optimeringsdelen. Problemet er, at hvis der kommer flere brikker til undervejs, skal listen sorteres igen. Dette problem kan betyde, at algoritmen kommer til at arbejde ligeså langsomt, som den ikke optimerede version. Dette skyldes Cocktailmetoden. Først finder Cocktailmetoden alle de brikker, som passer og smelter dem sammen til en brik. Denne ene brik skal tilføjes til listen over sidelængder, hvilket betyder, at listen skal sorteres igen.

Når Cocktailmetoden anvendes, kan det ske, at algoritmen samler to unikke brikker forkert. Dette sker, hvis to brikker skulle ligge hver for sig, men med sidelængder, der passer. Brikerne bliver så smeltet sammen til en ny brik. Disse fejl kan opfanges af den menneskelige hjerne, fordi mennesket samtidig fokuserer på brikkernes motiver. Da algoritmen kun registrerer sidelængder, kan den ikke håndtere denne type fejl.

# Kapitel 6

## Test

De udførte tests fastsætter kravene for problemafgrænsningen. Ud over dette bliver der også udført en test, hvor der bliver fremprovokeret fejl. Herunder ses en række punkter, som der skal udføres tests på.

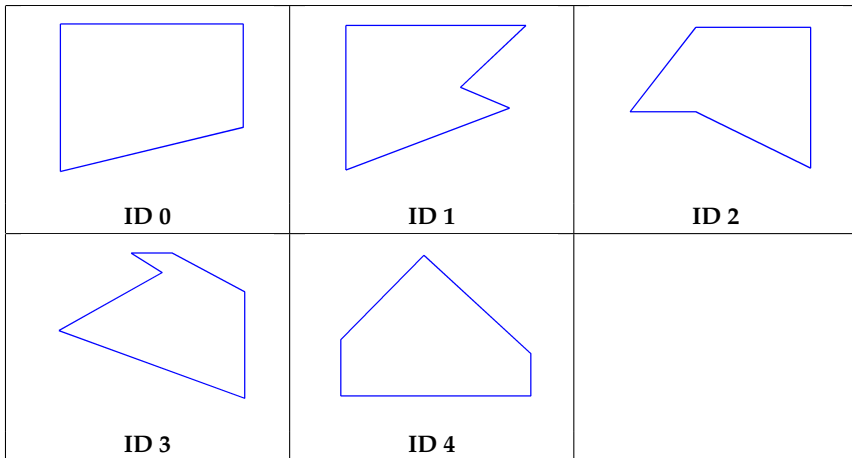
- Test med simpelt visuelt puslespil.
- Test med sammensatte sider.
- Test med roterede brikker.
- Test af hele algoritmen for at se, om metoderne kan samarbejde.

### 6.1 Testmiljø

Testene køres på testmiljøet, som består af helt almindeligt EDB-udstyr. Der vil ikke blive stillet store krav til udstyret. Dette testmiljø kører: PC Pentium M Centrino 1.73GHz, 2Gb Ram og med Windows XP Tablet.

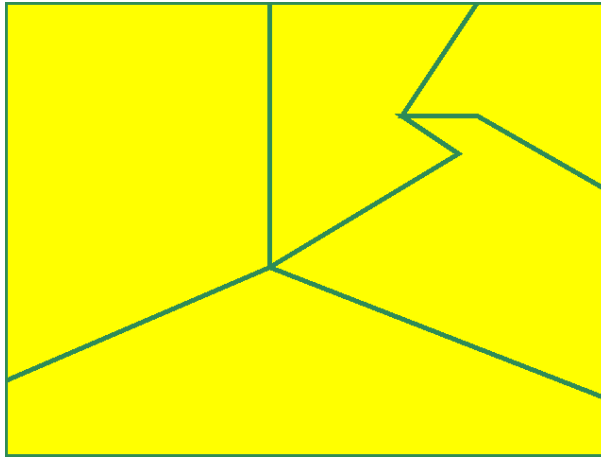
## 6.2 Simple puslespil

Ved testen med det simple puslespil er brikkerne lavet således, at der ikke er nogle af brikkerne, der har samme sidelængde. Herunder ses de brikker, som skal bruges til det simple puslespil.



**Figur 6.1:** Alle brikker, der bruges til det til den simple test. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformede

Når alle brikkerne ligger rigtigt, skal de gerne danne det billede, som fremgår af figur 6.2.

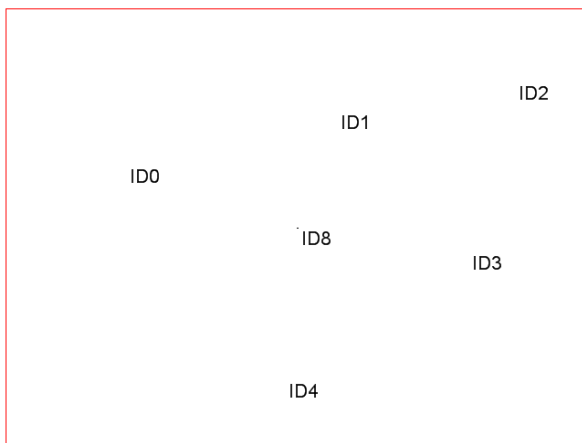


**Figur 6.2: Det samlede puslespil**

Den løsning, som algoritmen er kommet frem til efter at have arbejdet med brikkerne, kan ses på figur 6.3. Løsningen består af en stor brik. Hver brik har et ID, som fortæller, hvor brikken skal ligge inden for rammen. Brikernes omkreds er ikke optegnet, fordi Cocktailmetoden fjerner linierne imellem brikkerne, når de bliver smeltet sammen.

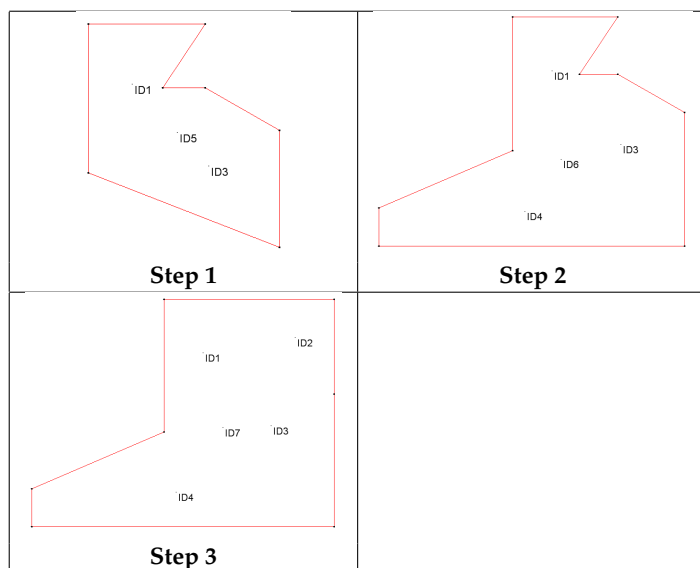
Funktionen "FindPuzzle"(backtracking) kommer ikke i brug, da der kun er én brik tilbage. Det skyldes, at Cocktailmetoden har fundet en nabo til alle brikkerne og endt op med en løsning. Det fremgår af tabel 6.1, at der kun har været et gennemløb af backtrackingfunktionen.

Resultaterne viser, at den optimerede version er langsommere end den normale algoritme. Dette kommer sig af, at listen med sidelængder skal sorteres, hver gang Cocktailmetoden danner en ny brik.



**Figur 6.3: Det samlede puslespil**

Herunder vises en billedserie, som illustrerer de trin, som Cocktailmetoden udfører undervejs, ind til den kommer frem til den endelige løsning. Billedserien starter med step 1, hvor Cocktailmetoden har fundet brik 1 og 3 og sammensmeltet dem til brik 5. Efter step 3 kommer Cocktailmetoden frem til den endelige løsning, der kan ses på figur 6.3.



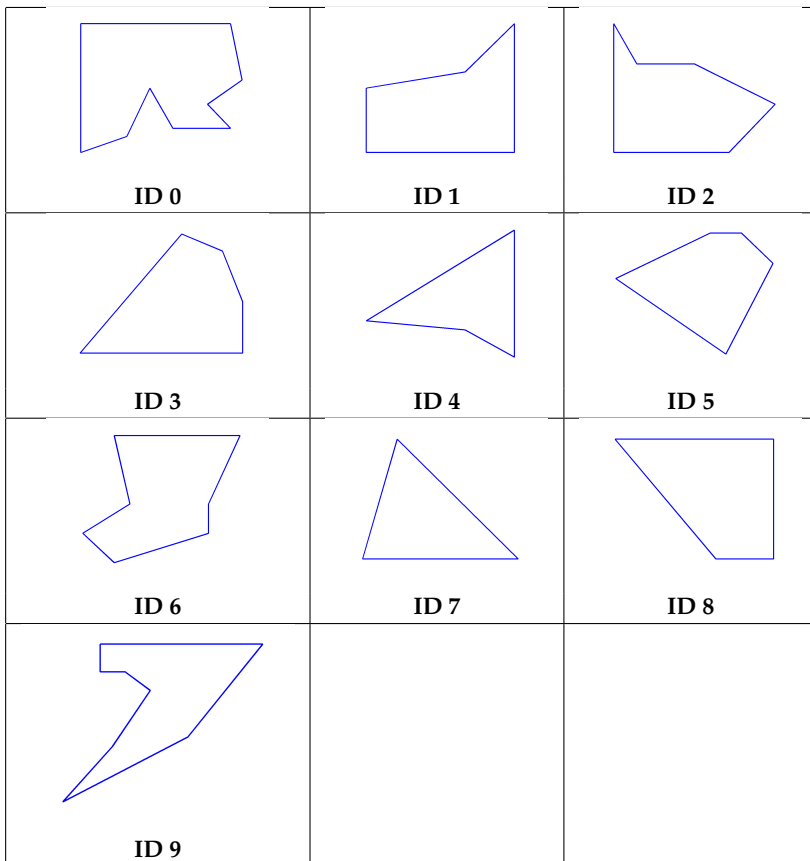
Figur 6.4: De enkelte trin, som Cocktailmetoden udfører

	Cocktailmetoden	Backtracking	Tid(ms)
Normal	20	1	93,75
Optimeret	22	1	109,38

Tabel 6.1: Tidsforbrug, gennemløb for de enkelte metoder

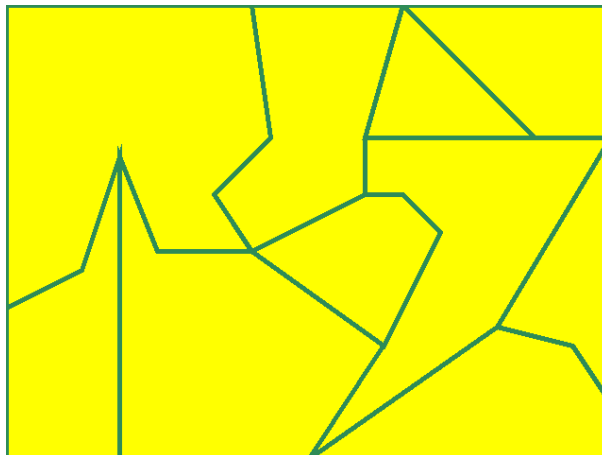
### 6.3 Sammensatte sider

Til at teste sammensatte sider anvendes et puslespil med 10 brikker. Der er kun to brikker, som danner en sammensat side (af brik 7 og 8). Ud over den sammensatte side findes sider, der er lige lange. Det drejer sig om sider på brik 0 og 9, 3 og 6 samt 3 og 9. Figur 6.5 viser de brikker, som skal bruges.



Figur 6.5: Alle brikker, som skal bruges til at teste sammensatte sider. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformerede

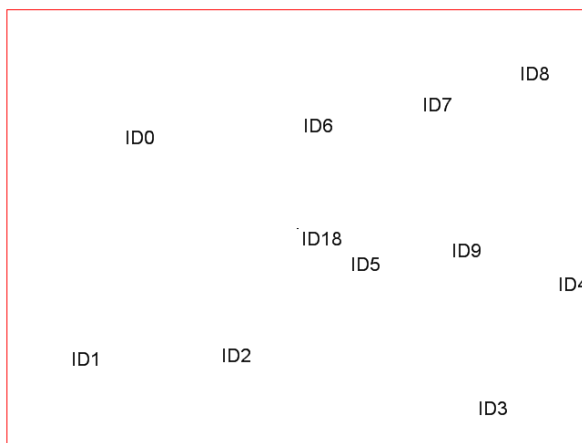
Det færdige resultat skulle gerne være som vist på Figur 6.6



**Figur 6.6: Det samlet puslespil**

Algoritmens løsning vises på figur 6.7. Løsningen består igen af en stor brik. Cocktailmetoden finder en nabo til alle brikkerne og ender op med en sammensmeltet brik. Det viser sig, at der er færre gennemløb for Cocktailmetoden i denne test end for test med simpelt puslespil, selvom dette puslespil indeholder dobbelt så mange brikker. Grunden er, at brikkerne i denne test er nummererede, hvilket gør det hurtigere for Cocktailmetoden at finde de unikke naboer. Resultatet ses i tabel 6.2. Den langsomme søgning med den optimerede algoritme skyldes den samme årsag som i testen med simpelt puslespil.



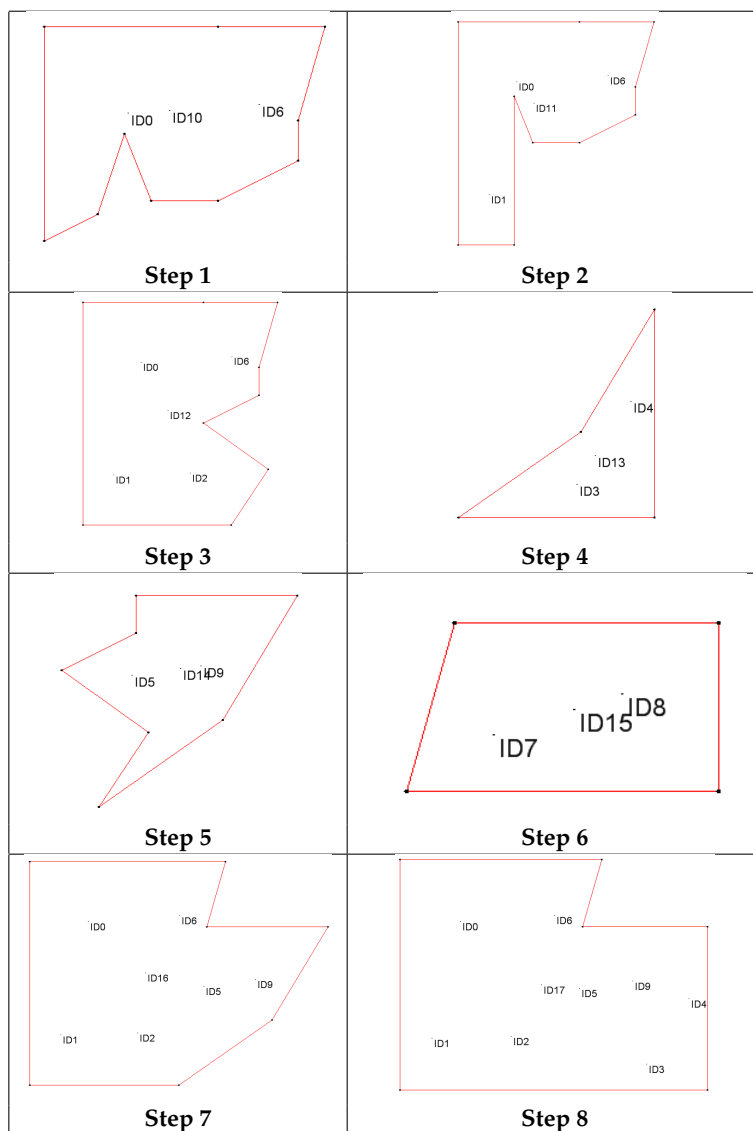


**Figur 6.7: Det samlede puslespil**

På figur 6.8 ses en billedserie, der viser trinnene, som Cocktailmetoden udfører undervejs, ind til den kommer frem til den endelige løsning.

	Cocktailmetoden	Backtracking	Tid(ms)
Normal	22	1	140,63
Optimeret	26	1	156,25

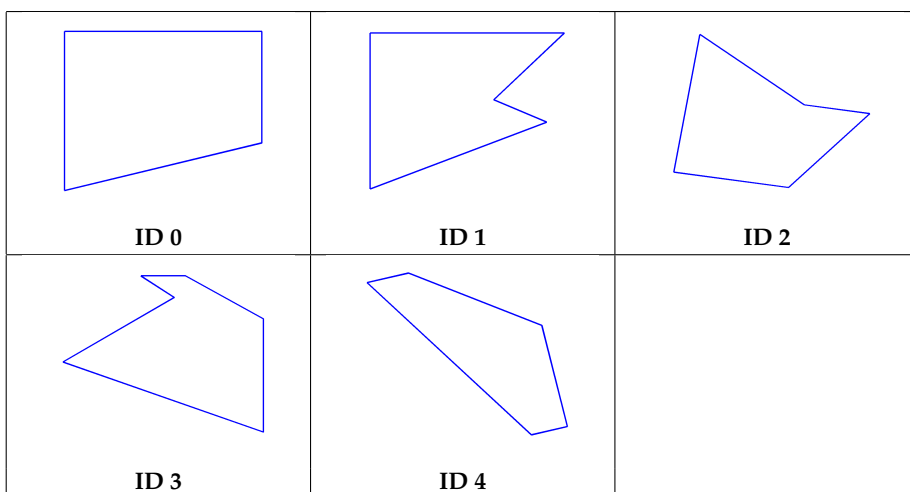
**Tabel 6.2: Tidsforbrug, gennemløb for de enkelte metoder**



Figur 6.8: De enkelte trin, som Cocktailmetoden udfører

## 6.4 Roterede brikker

Til testen med roterede brikker anvendes det samme puslespil som i første test. Dog er nogle af brikkerne roteret med tilfældige vinkler. Herunder ses de brikker, som skal bruges til det simple puslespil.

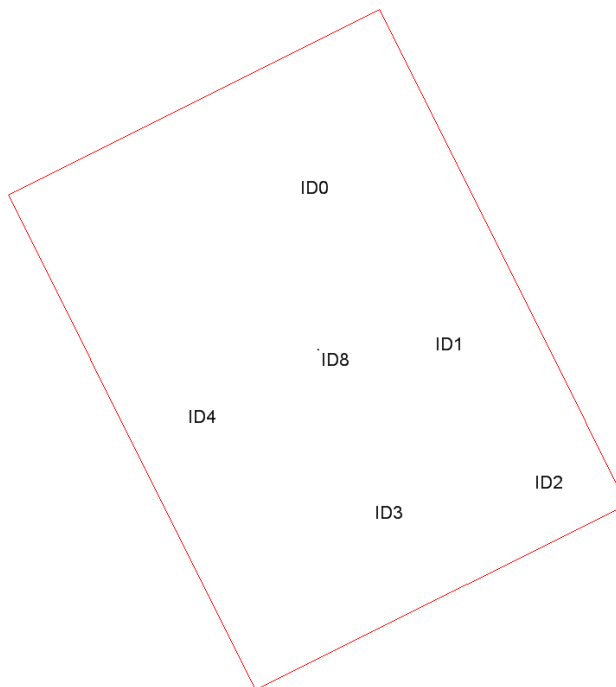


**Figur 6.9: Alle brikker, der bruges til det til test med rotation. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformede**

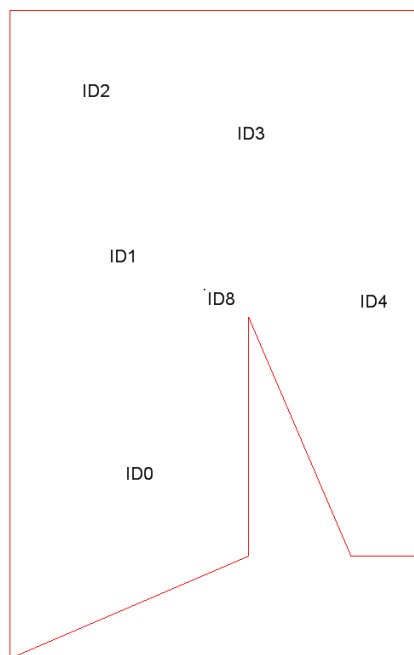
Når alle brikkerne er lagt rigtigt, skal de gerne danne det billede, som vises på figur 6.2.

Efter at algoritmen har arbejdet med brikkerne, er den kommet frem til én endelig løsning. Løsningen kan ses på figur 6.10. Løsningen ligner meget den fra testen med simpelt puslespil. Den eneste forskel er, at algoritmen har samlet puslespillet skævt, fordi brikkerne bliver roteret i forhold til masterbrikken. Hvis den sidste masterbrik ligger skævt, kommer alle brikkerne til at ligge med samme skævhed.

Anvendes den ikke optimerede algoritme fremkommer den løsning, som ses på figur 6.11. Fejlen opstår, fordi der fremkommer match, som ikke findes. Da brik 0 side 0 har samme længde som brik 1 side 4, kan de to sider være naboer. Algoritmen arbejder så ud fra dette match. Disse fejl kan algoritmen ikke tage højde for.

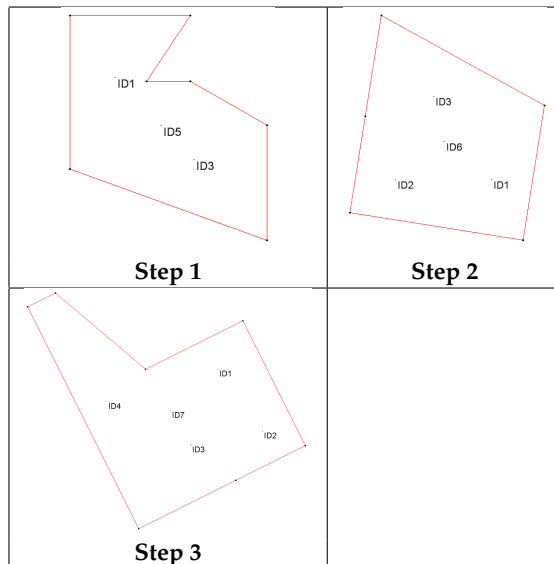


**Figur 6.10:** Det samlede puslespil af roterede brikker, hvor algoritmen er optimeret



**Figur 6.11:** Det samlede puslespil af roterede brikker, hvor algoritmen ikke er optimeret.

Herunder på figur 6.12 ses det, hvordan Cocktailmetoden arbejder med de roterede brikker i tre trin, hvor det fjerde trin er løsningen.



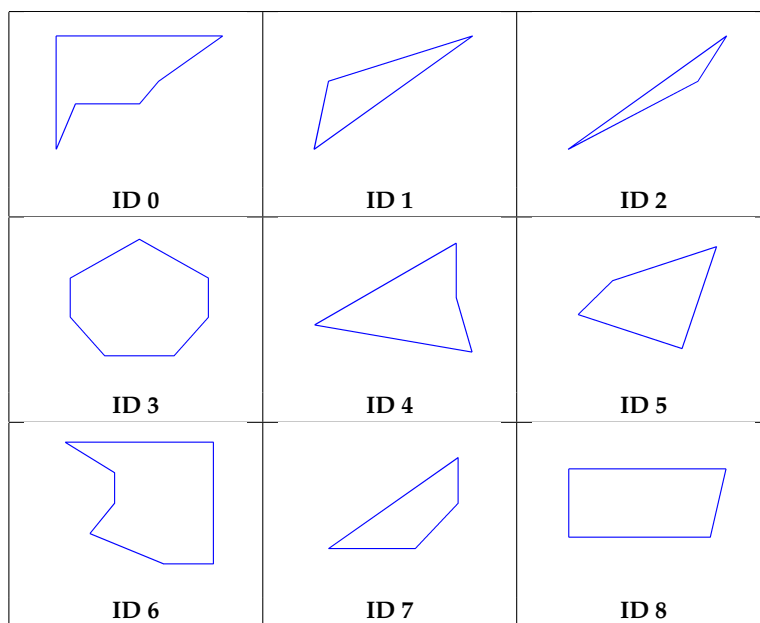
Figur 6.12: De enkelte trin som Cocktailmetoden udfører med brikker, der skal roteres

	Cocktailmetoden	Backtracking	Tid(ms)
Normal	30	1	234,38
Optimeret	24	1	296,86

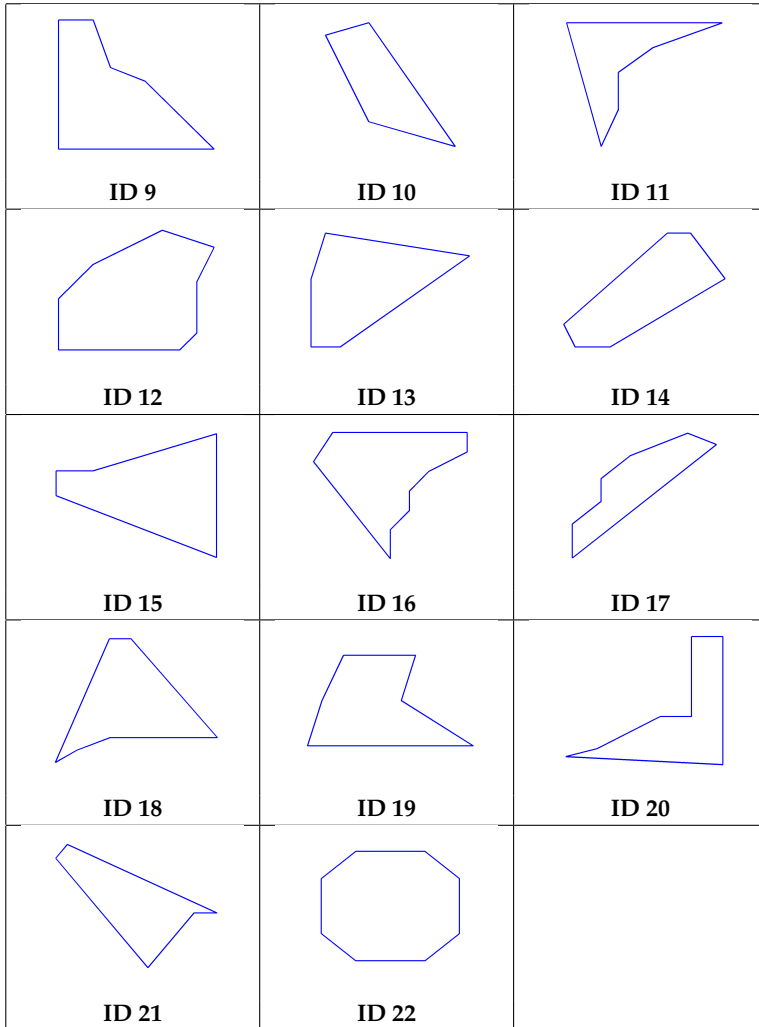
Tabel 6.3: Tidsforbrug, gennemløb for de enkelte metoder

## 6.5 Fuld test af algoritmen

Testen, der bliver udført i dette afsnit, ser nærmere på, om alle algoritmens metoder kan samarbejde. Der er lavet et puslespil, der indeholder 23 brikker, som er navngivet fra 0 til 22. Brikkerne kan se på figur 6.13 og figur 6.13.



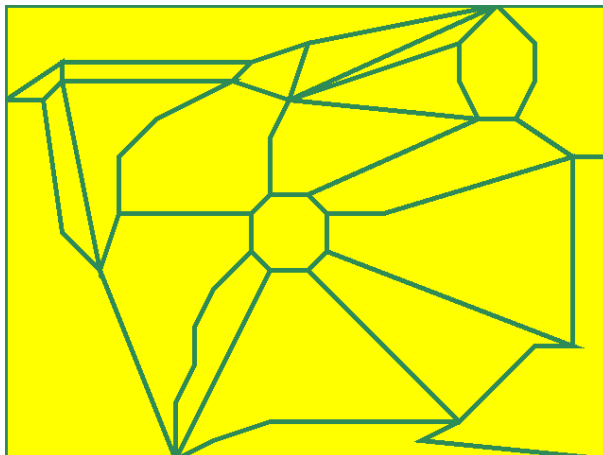
Figur 6.13: De 12 første brikker, der skal bruges til fuld test. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformede



Figur 6.14: De 14 sidste brikker, der skal bruges til fuld test. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformede



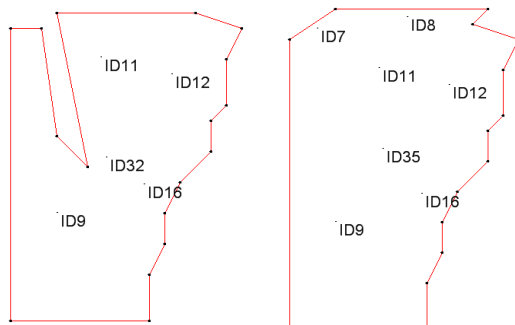
Det færdige resultat skulle gerne være som vist på figur 6.15



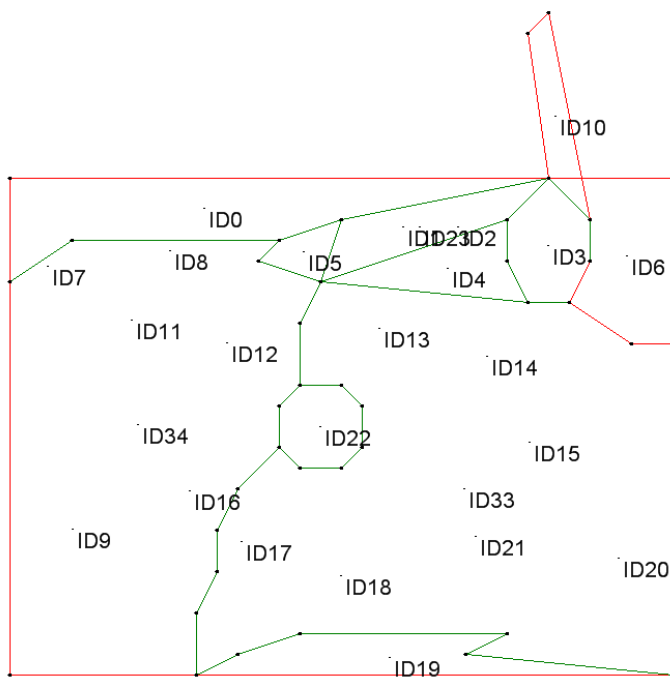
**Figur 6.15: Det samlede puslespil**

Algoritmernes løsning vises på figur 6.17. Løsningen er fremkommet af brikker, der ikke er roteret, da denne proces ville være meget tidskrævende.

Løsningen består af 11 store brikker, hvoraf Cocktailmetoden har dannet de tre af dem. Disse tre brikker kan ses på figur 6.18, hvor brik 23 består af brik 1 og 2, og brik 33 består af brik 13, 14, 15, 17, 18, 20 og 21 og brik 34 består af brik 7, 8, 9, 11, 12 og 16. Det var meningen, at brik 10 også skulle have været en del af brik 34. Når løsningen på figur 6.17 betragtes, kan det tilmed ses, at brik 10 lægges, hvor algoritmen kan finde plads til den. Dette skyldes at Cocktailmetoden ikke tager højde for, at der kan være et hul i en brik. Da brikkene 7 og 8 blive lagt til brik 32, dannes der en hul i midten af brik 32, og når Cocktailmetoden skal smelte brikkene sammen til brik 34, ser den kun på yderkanten af brikken. Hermed tages hullet ikke i betragtning af den nye brik. På figur 6.16 ses brik 32 og brik 34.



Figur 6.16: Brik 32 og brik 34

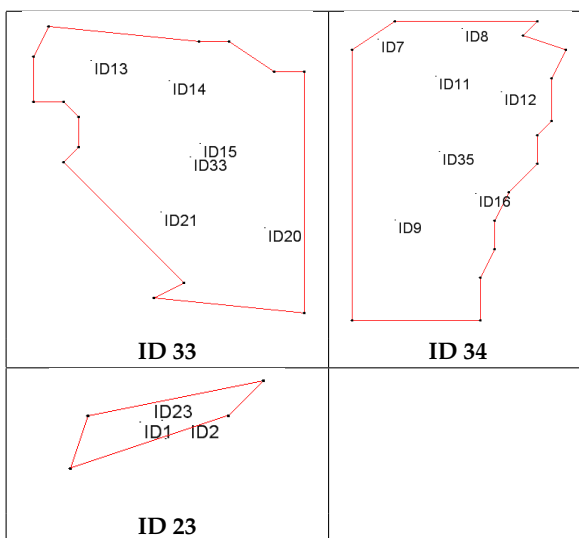


Figur 6.17: Det samlede puslespil

I tabel 6.4 ses det, hvor lang tid algoritmen har været om at løse det 23 brikker store puslespil. Den algoritme, der har optimeret søgemetode, blev stoppet efter 920 ms. Grunden til dette er, at algoritmen kommer frem til den "rigtige" løsning ved første løsningsforslag. I løbet af den tid, algoritmen har brugt, nåede den at lave 244 løsningsforslag. Derimod arbejdede den anden algoritme i over 23 timer for at komme frem til den samme løsning. Algoritmen med den optimerede søgemetode, kunne også være uheldig og starte med en anden brik og derved komme på samme arbejde som algoritmen uden optimering.

	Cocktail	Backtracking	Løsninger	Tid
Normal	234	≈2768235	544180	>23 timer
Optimeret	240	≈1205	244	920 ms

**Tabel 6.4: Tidsforbrug, gennemløb for de enkelte metoder**

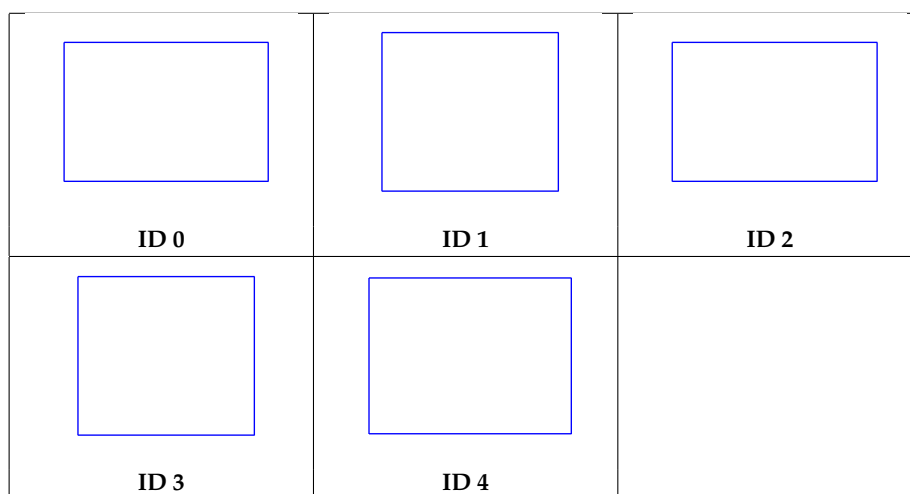


**Figur 6.18: Brikker som Cocktailmetoden har smeltet sammen ud fra de 23 oprindelige brikker.**

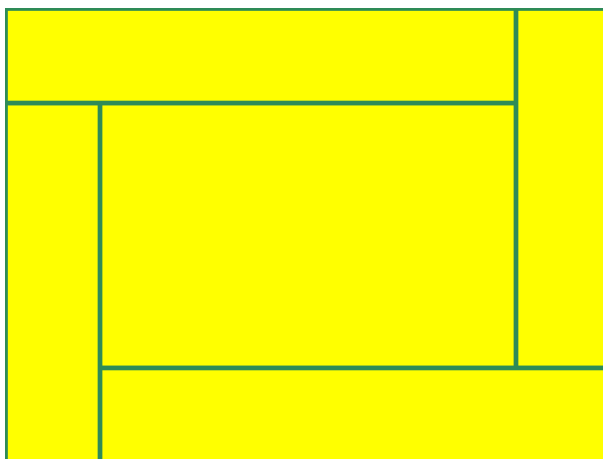
## 6.6 Fejltest

I fejltesten, bliver algoritmerne udsat for et puslespil, der ikke har nogle guillotinesnit, det vil sige et snit fra puslespillets ene side til siden overfor. På figur 6.20 ses et eksempel på et puslespil, der ikke har guillotinesnit.

På figur 6.19 er de brikker, som algoritmerne skal bruge til at samle puslespillet, vist.



Figur 6.19: Alle brikker der bruges i fejltesten. Brikkerne er skitserede i Matlab, hvorfor nogle af brikkerne er deformede



**Figur 6.20: Det samlede puslespil**

Efter algoritmerne har forsøgt sig med at samle puslespillet, er de ikke kommet frem til nogle løsninger. Cocktailmetoden er sat ud af drift, da alle brikkerne kan have flere naboer til alle deres sider. Backtracking kan heller ikke lægge nogle af brikkerne, da det kun er Cocktailmetoden, der kan håndtere sammensatte sider.

	Cocktail	Backtracking	Løsninger	Tid(s)
Normal	20	98	0	1,703
Optimeret	20	155	0	2,07

**Tabel 6.5: Tidsforbrug, gennemløb for de enkelte metoder**

## 6.7 Delkonklusion

Da mange af testene er blevet kørt uden rotation, skyldes det, at den nuværende version arbejder meget langsomt. Hvis metoden skal kunne anvendes, skal den optimeres, så den ikke kører rotationsmetoden flere gange for at regne en vinkel ud eksakt. Derimod skal den kunne finde den rigtige vinkel med stor nøjagtighed, ved kun et gennemløb.

Der vil være en del problemer med at få algoritmen til at lægge små brikker til store brikker. Dette skyldes at Radiusmetoden, som er en del af overlapskontrollen, mange gange tror, at små brikker overlappes af store brikker. Grunden til dette er, at en brik med stort areal også har en stor radius. Når en lille brik derefter lægges ved siden af, vil denne radius i mange tilfælde rage ud over centrum på den lille brik, hvorved et overlap opstår. Hvis dette bliver forbedret, kan Cocktailmetoden blive mere effektiv, så der derved vil være færre brikke tilbage til backtrackingmetoden.

Da den fulde test at algoritmen ikke er gennemført med tilfredsstillende resultat, fortsætter arbejdet med at finde bedre metoder til algoritmerne, sådan at de opnår bedre resultater.



# Kapitel 7

## Diskussion

Under projektets forløb er forskellige metoder forsøgt anvendt for at finde frem til den, der hurtigst kunne finde den korrekte løsning på et 2D geometrisk puslespil. De anvendte metoder er til dels inspireret af lignende projekter, som er udviklet tidligere.

Det viste sig hurtigt, at hvis metoden skulle være meget præcis, skulle der implementeres en hel del metoder. Dette medførte beklageligvis, at algoritmen var så lang tid om at lægge et forholdsvis simpelt puslespil, at et menneske ville kunne gøre det hurtigere. Det var altså nødvendigt at undersøge, hvilke optimeringsmuligheder, der var for de enkelte metoder. De fleste af metoderne er blevet optimeret undervejs i forløbet.

Algoritmen kunne være udviklet til at anvende kurvematching ved løsning af puslespil. Ved projektets begyndelse forudsattes det imidlertid, at de anvendte metoder ville være hurtigere om end lidt mindre præcise end kurvematching. Formodningen har vist sig ikke at holde stik. Det vil i hvert fald kræve en grundig optimering af de udviklede metoder at gøre algoritmen lige så hurtig.

I projektet anvendes .net som framework til programmet. Det har vist sig, at de metoder .net anvender til at gemme billedfiler er meget langsomme. En yderligere optimeringsmulighed er derfor at benytte en anden måde at gemme løsningsmulighederne på. Man kunne f.eks. gemme brikkerne som koordinater i stedet for billedfiler, hvilket ville gå meget hurtigere. Det er hurtigere blot at skrive en række tal fremfor at vente på, at .net tegner et billede og lagrer det.



Det blev desuden undersøgt, hvorvidt det var nødvendigt at brikkerne kunne roteres. Hvis algortimen skal kunne håndtere indscannede brikker, er det nødvendigt, at de kan roteres. Imidlertid var metoden til rotation ikke optimal. Rotationsmetoden "rotet" kører processen igennem adskillige gange, før vinklerne passer. Algoritmen vil således kunne arbejde mere effektivt, hvis rotationsmetoden "Rotet" videreudvikles, så det kun er nødvendigt at køre processen igennem en gang.

Cocktailmetoden er navnet på den metode, som udvikledes til at smelte nabobrikker sammen, så der er færre brikker at arbejde med. Metoden kan lave fejl, hvis der i et puslespil er flere sider med samme længde på den samme brik. Cocktailmetoden kan i sådanne tilfælde vælge at smelte de forkerte sider på brikkerne sammen, hvilket medfører, at det endelige resultat bliver forkert.

Cocktailmetoden udelukker brikker, hvis der findes mere end to brikker med samme sidelængde. Det er kun, hvis de ens sidelængder findes på samme brik, at problemet opstår. Metoden skal derfor udvides, så brikker af denne type også isoleres.

Der er således rige muligheder for at forbedre algoritmen, så den kan arbejde mere effektivt. Projektet er desværre tidsbegrænset, så det har ikke været muligt at gøre ovennævnte udvidelser til virkelighed.

# Kapitel 8

## Konklusion

### 8.1 Forkert retning

I begyndelsen tog projektet en forkert drejning i forhold til det ønskede resultat. Der blev arbejdet og udviklet flere metoder til algoritmen, som skulle benyttes til indscannede brikker. Dette viste sig imidlertid at være for ambitiøst i forhold til den tid, der var afsat til projektet. Det arbejde, der udførtes ved projektets begyndelse, er derfor henlagt til bilag A og bilag B.

### 8.2 Opfyldelse af problemformulering

Der har været et ønske om at udvikle en algoritme, som kan lægge et 2D geometrisk puslespil. Der er derfor stillet en række krav, som er listet under problemafgrænsningen. Disse punkter vil herunder blive gennemgået, og for hvert enkelt vurderes det, hvorvidt kravene er opfyldt.

Det første problem, der skulle løses, var, at algoritmen kunne lægge et lille visuelt puslespil. Dette lykkedes uden andre forhindringer end nogle simple problemer med Cocktailmetoden.

Algoritmen skulle derefter kunne håndtere lidt mere komplicerede puslespil, hvor der fandtes flere brikker med samme sidelængder. Som nævnt i diskussionen, kapitel 7, kan Cocktailmetoden udelukke brikker i tilfælde af, at puslespillet indeholder mere end to brikker med ens sidelængder. Hvis der kun

er to brikker med ens sidelængder, smelter Coctailmetoden dem sammen, hvorefter "backtrackingmetoden" tester for løsninger med de resterende brikker. Samtlige løsningsmuligheder gemmes i billedfiler.

En yderligere krav til algoritmen var, at den skulle kunne håndtere sammensatte sider. De metoder, der er blevet udviklet til dette formål, er imidlertid blevet overflødige, fordi Cocktailmetoden registrerer de fleste sammensatte sider. Dog er der enkelte tilfælde, som metoden ikke kan løse. Man forestiller sig, at et puslespil som, når det er sat sammen, danner et helt stykke papir. Hvis brikernes punkter er placeret sådan, at papiret ikke kan deles i et guilotinesnit, kan det ikke løses korrekt med den eksisterende algoritme. Det ville derfor være fordelagtigt at få implementeret en metode, som kunne sætte ind i sådanne tilfælde.

Det sidste krav til algoritmen var, at den skulle kunne rotere brikkerne. Der er fundet en metode til at rotere brikkerne, og den fungerer. Metoden bruger dog uforholdsmæssigt lang tid på at spore sig ind på den rigtige vinkel. Den udviklede metode er altså ikke optimal, selvom om kravet er opfyldt. Som nævnt i diskussionen er der overvejet muligheder for at optimere rotationsmetoden.

### 8.3 Fremtid

Fremtidigt arbejde kunne være at genoptage den oprindelige problemstilling og udvide algoritmen, så den kan håndtere at lægge et puslespil ud fra indscannede brikker. Dette vil kræve, at arbejde i forbindelse med billedbehandling blev fuldendt, så den del af projektet, der siden blev ekskluderet, blev udført.

Derudover har der været en ambition om, at algoritmen skulle kunne udvides til at løse 3D-puslespil. Hvis denne udvidelse til algoritmen udføres, og de førnævnte metodeoptimeringer samtidig udvikles, kan programmet anvendes som værktøj til f.eks. arkæologer eller konservatorer. Som det er nu, har programmet imidlertid en del begrænsninger, og det er derfor ikke særlig anvendeligt. Erfaringen har vist, at det er langt mere effektivt at benytte kurvematching.

# Litteratur

- [1] Jens Michael Carstensen (Ed.), *Image analysis, vision and computer graphics*, 19 August 2002.
- [2] David Goldberg, Christopher Malon and Marshall Bern, *A Global Approach to Automatic Solution of Jigsaw Puzzles*
- [3] Qi-Xing Huang, Simon Flöry, Natasha Gelfand, Michael Hofer, Helmut Pottmann, *Reassembling Fractured Objects by Geometric Matching*, 2006.
- [4] Robert Lafore, *Object-Oriented Programming in C++*, 1998.
- [5] Weixin Kon, Benjamin B. Kimia, *On Solving 2D and 3D Puzzles Using Curve Matching*, 2001
- [6] Microsoft, *MSDN library*,  
<http://msdn.microsoft.com/library/default.asp>
- [7] Gerald M. Radack, Norman I. Badler, *Jigsaw Puzzle Matching Using a Boundry-Centered Polar Encoding*, 1981
- [8] OCCS, *Binary Search Trees*,  
<http://occs.cs.oberlin.edu/classes/fall2004spring2005/Oldcs160/lecture23.html>
- [9] IT University of Copenhagen, *Image and Signal Processing*,  
<http://www.itu.dk/courses/MBSB/F2006/Lectures/mor.pdf>
- [10] Paul Bourke, *Calculating the area and centroid of a polygon*,  
<http://local.wasp.uwa.edu.au/~pbourke/geometry/polyarea/>

- [11] David Eppstein, *The Geometry Junkyard*,  
<http://www.ics.uci.edu/~eppstein/junkyard/all.html>
- [12] The Game Programming Wiki, *Polygon Collision*,  
[http://gpwiki.org/index.php/Polygon\\_Collision](http://gpwiki.org/index.php/Polygon_Collision)
- [13] VB Helper, *Rotate the points in a polygon*,  
[http://vb-helper.com/howto\\_rotate\\_polygon\\_points.html](http://vb-helper.com/howto_rotate_polygon_points.html)
- [14] Gerth Stølting Brodal, *Algoritmer og Datastrukturer 1*,  
<http://www.daimi.au.dk/dADS1/sortering/index.html>
- [15] Robert Sedgewick, *Algorithms In C++ (Third Edition)*, 1998

# Bilag A

## Teori til billedanalyse

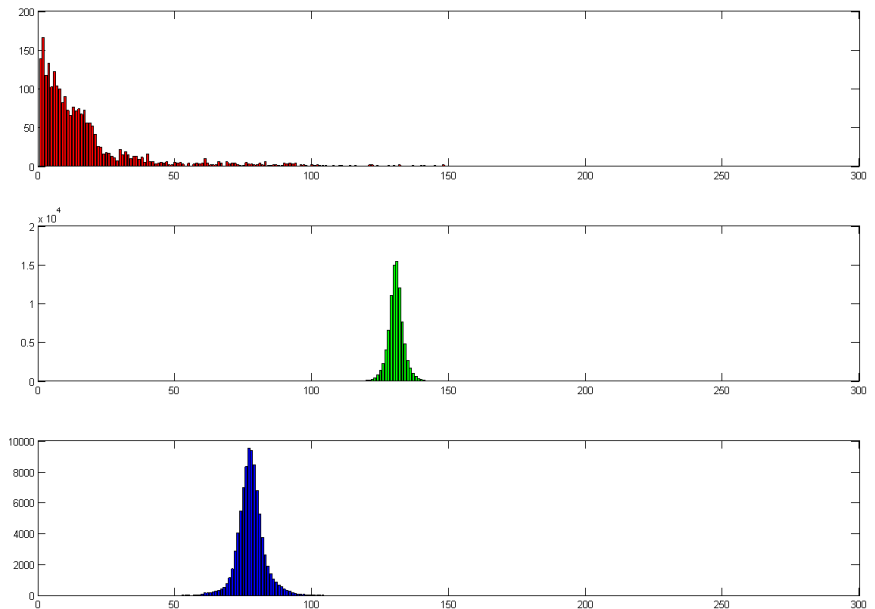
I dette kapitel om Teori til billedanalyse vil nogle kendte metode indenfor billedanalysens verden blive gennemgået. Også Morphological metoder og hvordan man undgår baggrunden efter scanning, så man kun skal fokusere på brikker, vil blive opridset. Udover disse metoder vil der også blive set på, hvordan man finder omridset af brikkerne og hvad man kan bruge information om omridset til i projektets videre til forløb.

### A.1 Udskillelse

En af de simple analyser, der skal laves, når brikkerne er scannet ind, er at fjerne baggrunden. Dette kan gøres ved, at man tager en kendt baggrundsfarve som der ikke findes så meget af i brikkerne. Idet man kender baggrundsfarven kan man ordne det sådan, at alt der bærer farven skal være sort og alt andet skal være hvidt. Når det er sket kan der så laves en opmåling af brikkerne.

Før computeren kan finde brikkerne skal man lave en analyse på baggrunden for at finde ud, hvad RGB værdierne er, så computeren kan fjerne de pixels, der har den samme farve som baggrunden. Indscanningen kan ikke antage den samme værdi på alle pixels i baggrunden, da der kan være ujævnheder i papiret eller i den farve, som skal bruges til baggrundsfarve. De fleste af pixlene vil dog have den samme værdi, men for at få så mange af de pixels, der er repeter i baggrunden, med som muligt skal man kigge indenfor et interval af farveværdier. Et sådant farveinterval kan man bedst illustrere i et histogram, som vil

vise hvilken farveværdi, der optræder oftest. Hvis man ser på Figur A.1 kan man se histogrammet for den grønne baggrund, som testbrikkerne er scannet ind med.



**Figur A.1: Histogram over farve værdi i den grønne baggrund**

Histogrammet på Figur A.1 er lavet ud fra et område på 300x300 pixles af den grønne baggrund. På den øverste graf kan man se antal af værdier i den røde farve, derefter kommer den grønne farve og til sidst den blå. På histogrammet kan man se, at en stor del af pixelene har værdier fra 110 til 150 med størst koncentration omkring værdien 131, det skyldes at baggrundsfarven er grøn og værdierne ligger alle indenfor det grønne interval. Dog er baggrunden ikke ren grøn, der er noget mørkt i den og dette viser sig idet der også er en del pixels, der antager blå farver indenfor intervallet 50 til 100. Ud fra disse informationer kan man lave et filter, der sørger for, at alle områder indeholdende baggrunds-

farven efter histogrammet fremstår som sorte og alle andre hvide.

Ud fra histogrammet kan man fremstille et skema over det værdiområde for RGB, som gælder for baggrunden af scanningerne. Herunder i Tabel A.1 kan man se de værdier, som gælder for den grønne baggrund, der bruges til at scanne testbrikkerne ind med.

Farve	Fra	til
Rød	0	45
Grøn	110	150
Blå	50	100

**Tabel A.1: Tabel over værdierne for den grønne baggrund**



## A.2 Matematisk morfologi

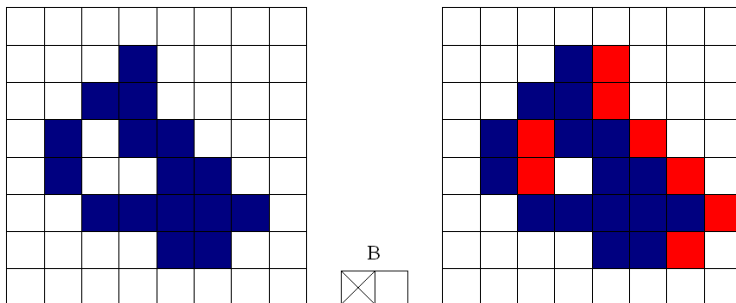
Når brikkerne er scannet ind er der en masse forstyrrelse i billedet i form af støvkorn og andre objekter, der kan forstyrre billeder. Disse forstyrrelser vil man gerne fjerne, da det kan forstyrre opmålingen af brikkerne. En metode man kan bruge til at fjerne mange af disse forstyrrelser er Matematisk morfologi. Dog de metoder, som man har mest interesse i Dilation, Erosion, Opening og Closing.

### A.2.1 Metoder i Matematisk morfologi

Dilation giver den originale form en ekstra grænse, så formen bliver større, størrelsen på grænsen er afhængig af, hvor stor formen er og hvor stort strukturelementet er.

**Definition** Form A er dilation med strukturelement B og kan stilles op som vist nedenfor:

$$A \oplus B = \{x | (\widehat{B})_x \cap A \neq \emptyset\}$$

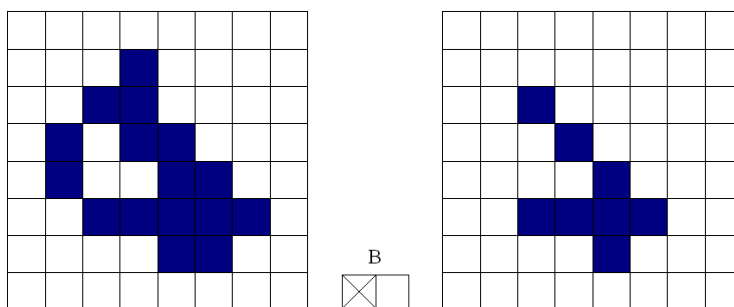


Figur A.2: Et eksempel hvor form A bliver dilation med strukturelement B

Erosionsmetoden finder de punkter for hvilke strukturelementet indeholder de originale mængder. Den yderste grænse af den originale form vil blive fjernet, når man bruger erosion.

**Definition** Form A er erosion med strukturelement B. Kan stilles op således:

$$A \ominus B = \{x | (B)_x \subseteq A\}$$

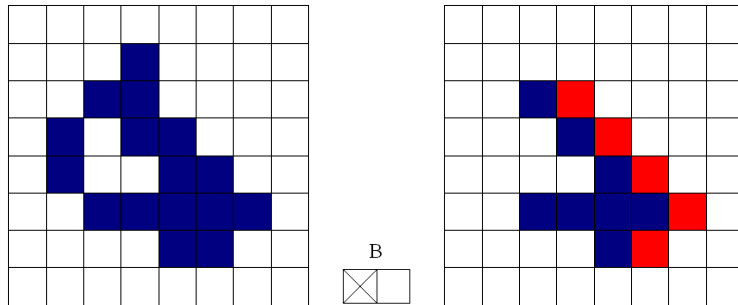


**Figur A.3:** Et eksempel hvor form A bliver erosion med strukturelement B

Når man kender til disse to metoder kan man arbejde videre med Opening og Closing metoderne. Opening metoden er en blanding af erosion og derefter dilation.

**Definition** Form A er Opening med strukturelement B. Kan stilles op som vist nedenfor:

$$A \circ B = (A \ominus B) \oplus B$$

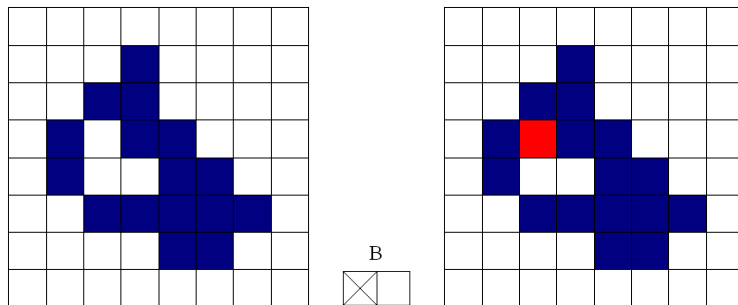


Figur A.4: Et eksempel på opening metoden

Closing metoden er næsten lige som opening metoden. Her kører man først dilation og derefter erosionsmetoden.

**Definition** Form A er closing med strukturelemente B, kan stilles op som i eksemplet nedenfor:

$$A \bullet B = (A \oplus B) \ominus B$$



Figur A.5: Et eksempel på closing metoden

Figur A.4 og Figur A.5 er eksempler på Opening og Closing metoderne. For at opnå fuld forståelse for disse eksempler skal man se på eksemplet i Figur A.3 og på eksemplet Figur A.3. Opening metoden er den, som egner sig bedst til at rense for forstyrrelser i scanningerne, da metoden er god til at finde struktur i en store mængde pixels.

### A.2.2 Matematisk morfologi i OpenCV

OpenCV Library er funktioner, som kan lave matematisk morfologi på billeder, der skal behandle det. Det første man starter med at sætte op er strukturelementet og det gøres ligesom vist herunder på kodeeksemplet:

```
IplConvKernel* tmpElement = 0;
int tmpValue = 1;
tmpElement = cvCreateStructuringElementEx( tmpValue*2+1,
    tmpValue*2+1, tmpValue, tmpValue, CV_SHAPE_CROSS,
    NULL );
```

Det første der sker er, at man opretter et element af `IplConvKernel`. Derefter sætter man det op med funktionen `cvCreateStructuringElementEx`. Vha. denne funktion kan man finde ud af hvor stort strukturelementet skal være, i koden ovenover er det 3x3. Derefter finder man ud af, hvor holdepunktet kan være indenfor strukturelementets areal. I koden kommer holdepunktet til at være 1,1. Når areal og holdepunkt er bestemt kan man afgøre, hvordan strukturelementets form skal være. Det kan være et kryds, en firkant eller en ellipse. I koden her er det et kryds. Det sidste parameter, der kan sættes i funktion er hvis man ønsker at lave sin egen form på strukturelementet.

Når strukturelementet er sat op kan man gå videre med behandlingen af billedet og det kan se på koden herunder. Funktionen `cvMorphologyEx` sørger for, at strukturelementet bliver kørt igennem billedet.

```
IplImage* imTmp = cvCloneImage(images);
cvMorphologyEx(images,images,imTmp, tmpElement,
    CV_MOP_OPEN);
```

Der er nogle parametre, der skal sættes op før `cvMorphologyEx` kan køre behandlingen af billedet igennem. Det første er input billedet og derefter er det output billedet. Den tredje parameter er et midlertidigt billede, som skal bruges til billedebehandlingen. Når disse parametre er på plads skal strukturelementet sættes ind. Til sidst afgør man, hvilken metode, man finder bedst egnet til at køre strukturelementet igennem i billedet. I eksemplet anvendes `Opening` metoden.

## A.3 Omrids

Efter alle filterne har gjort deres arbejde kan man så finde omrise af brikkerne. Dette omris skal bruges til at lave information om de linje styker hver enkel brikkerne bestå af. Disse linje stykker skal bruges senere hen til at samle som brikkerne passer samme. Ved at bruge linje skykker længter som samlinger med kan man ungå at bruge formerne på brikkerne, men der i mod kan man gøre det mere geometisk isteden.

### A.3.1 Find omrids i OpenCV

OpenCV Library har nogle metode til at finde omris af figure i det billede. For at gøre det nemt for funktion i OpenCV til at finde figurens omris kan man gøre baggrunden helt sort og det som man vil finde omrise af kan man gøre helt hvid, her ved at der nemmer for OpenCV at finde omriset af figurene i billede. Her under i kodeeksamle kan man se den funktion som der bruge til at finde omris af figuerne, funktion hedde FindContours.

```
IplImage *imageT1 = 0;
imageT1 = cvCloneImage( images );
CvMemStorage* stor;
CvPoint* PointArray;
CvSeq* cont;

stor = cvCreateMemStorage(0);
cont = cvCreateSeq(CV_SEQ_ELTYPE_POINT, sizeof(CvSeq),
                  sizeof(CvPoint) , stor);

cvFindContours( imageT1, stor, &cont, sizeof(CvContour),
               CV_RETR_LIST, CV_CHAIN_APPROX_NONE, cvPoint(0,0));
```

I kode eksempel her over er det første funktion “cvCreateMemStorage” gør er at allokere starten for et lagring område og returnerer adressen til den plads til “stor”.

“cvCreateMemStorage” tag en parameter som fortæller hvor stor blokkene i lagring område skal være, hvis værdien er nul så bliver blok størrelsen sat til at være 64Kb stor ca. Derefter bliver der lavet en objekt som der holder styr på de elementer som der skal komme i “stor”. “cvCreateSeq” skal have en række parameter, første parameter er et flag som bestemmer hvad type rækkefølge da

denne rækkefølge i eksempel skal styre en række punkter så er det en god idé at bruge "CV\_SEQ\_ELTYPE\_POINT" faget. Efter faget sætte objekt størrelsen og derefter element størrelsen, og til sidste hvilken adresse i hukommelsen lægeringe at punkter skal begynde.

Efter de to objekter er blevet sat op så kan man gå igen med at finde omris af figurene i billede. Det gøre med funktion "cvFindContours" og denne funktion har en række parameter som der skal være, første et billede som der er i 8-bit og der efter adressen hvor i hukommelsen punkterne af omrisene skal gemmes, og en pointer til det objekt som holde styr på rækkefølge at punkter. Fjere paramere er elementet størrelsen på "CvContour" da man ikke køre efter rækkenfølge størrelse. Femte parameter er et flag som fortæller funktion om hvilken måde den skal gemme omrisene på, her i eksempel bliver punkterne gem som en liste. Det næste parameter sætter hvilken tilnærmelse metode man vil bruge til at finde omrise med. Den sidste parameter er punktet hvor funktion skal starte fra at lede.

Når alle omrisene er blive funde så kan man begynde analysen af alle punkter som der er i hver af de omris som der høre til figurene billede. Her under kan man se et lille kode eksempel på hvordan det kan se ud, for at få hver enkel omris ud. Alle punkterne som der tilhøre til et omris bliver milertidig gemt i "PointArray", og der kan man søges alle punkter igennem for et enkel omris.

```
for(;cont;cont = cont->h_next)
{
    int count = cont->total;

    PointArray = (CvPoint*)malloc( count*sizeof(CvPoint) );
    cvCvtSeqToArray(cont, PointArray, CV_WHOLE_SEQ);

    ....
    ....

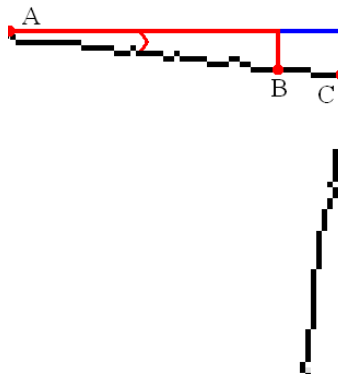
    free(PointArray);
}
```

### A.3.2 Fint til groft omrids

Når alle omris er mål op kan man begynde alt lave det grove omris, det grov omris skal bruge til at samlinging processen. Da opmålingerne af omrisene be-

stå af mange punkter og mange af disse punkter ligge i en snorligerække kan man fjerne de punkter som der ligger imellem start og slut punkterne på den linje. Der kan bruges nogle forskellige metoder til at dække omrisset af brikker op med, så man har en mulighed at gemme information om omrisset af brikkerne.

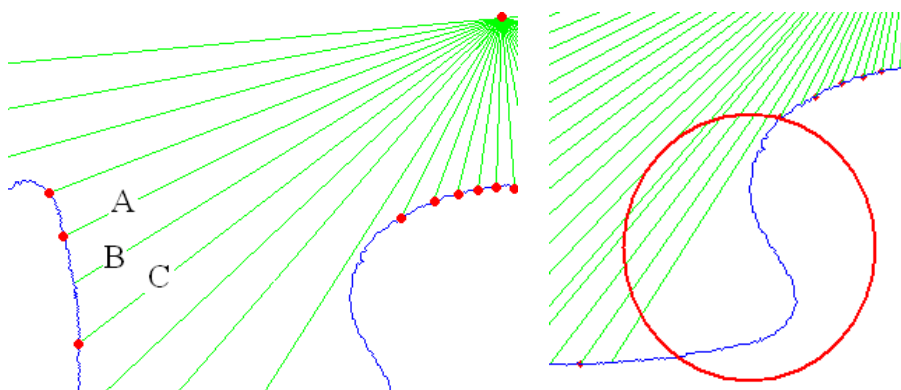
En af metoderne til at dække omrisset på af brikkerne, er at man ser efter de lige stykker af brikkens omriss. Det gøres ved at man går nogle punkter ud fra det første punkt så man har et linje stykke fra A til B, dette kan ses elustert på Figur A.6. Dette linje stykke har en vinkel og hvis det næste punkt efter B, så man har et linje stykke fra A til C og giver den samme vinkel ved punkte A og ved linje stykke A til B kan man indræve punkte C til linje stykke A til B. Det kan man blive ved man til vinkel bliver for stor, når det skårer starter man så forfra med at finde det næste linje stykke.



**Figur A.6: Metoden hvor man finder linje stykkerne ved at så på vinkel på punkterne**

En anden metode som der kan bruges er at finde linje stykker med er at man finder midten af brikken og ud fra midten laver en linje til det første punkt og der efter et linje til næste som der er forstødt vinkel  $\Delta$ . Forskellen imellem Linje A og B kan bruges til at regne linje C ud med når  $\Delta$  er den samme hele tiden. Hvis linje C ligger på den berørte linje C kan man sige at de ligger på samme linje stykke på brikken omriss, dette kan man også se på Figur A.7(A) hvor Linjestykke går fra det punkt som bliver ramt af linje A til punkte som rammes af linje C. For at få alle punkter med skal man køre med en lille  $\Delta$ , ellers kan det give nogle problemer når der skal måles punkter i udformingerne af brikkerne

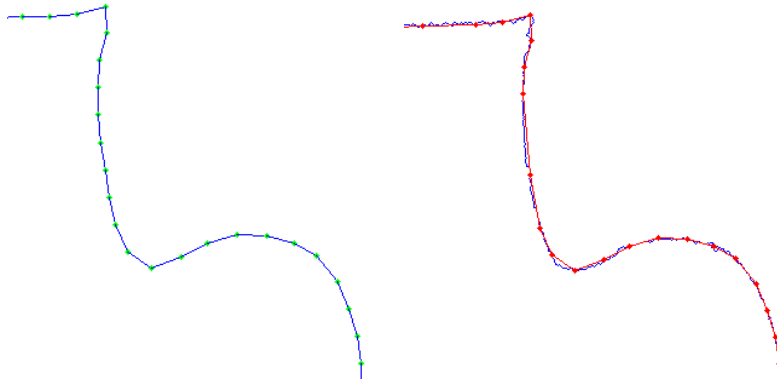
da der ikke vil være så mange punkt i disse område af omrise. Figur A.7(B) kan det ses elstert hvordan der kan mangel punkter i et stort område.



**Figur A.7: (A) Metoden hvor man finde linje stykkerne ved at gå ud at midten i en fast vinkel. (B) Problemet med denne metode at der kan være for lidt punkter**

Den tredje metode som der kan bruges til at finde linjestykker er man sidde et fast antal pixel alle linjestykkerne skal bestå af, i at pixel ikke ligge i en lige linje så er alle linjestykker ikke lige store. Når man har fået lave omrise af brikken om til n pixel store linjestykker har man en masse lænder på en masse linjestykker og de længter som der lige store og lægge lige efter hinanden kan man så gå hen og lave til et stort linjestykke. Hvis man ser på Figur A.8 (A) kan man se brikkens omris efter den er blive del op i 10 pixel store linjestykker, hvor på Figur A.8 (B) der er set på linjestykkernes størelse og for fjerne nogle at punkertene, man kan se det originale brik omris nedeste i Figur A.8 (B).





Figur A.8: (A) Til venste kan man se hvor brikke er del op med 10 pixel store linjestykker. (B) Til høje hvor der er linjestykker som der er slå sammen

#### A.4 Afrunding på teori til billedanalyse

Efter være ind scanning skal der lige kontroller baggundes farve da den kan ender sig. Scanning har en tildens til at være mørke når man scanner store flader ind hvis man små flader, hvis man ikke joster farve filter så kan man ikke bruge morfologi metoden til noget. Ved morfologi skal der bruge Opening metoden da den er rigtig godt til at finde figuer ud fra pixel støj i billede.

Efter billede behandlingen skal omrise af brikkerne opmåles, og det vil nok være best at bruge den tredje metode hvor man dele omrise på  $n$  pixels store linjestykker. Den anden metode er ikke god til dette formål ad den vil miste for mange vigtig punkter så man vil ikke havde den samme information om brikken. Den første metode vil ikke virke alene da den er meget følsom over for små ujenhede på omrise af brikkerne. Den første metode ville den nok havde det beder hvis man tog den tredje metode og køre den først og der efter den første metode der efter. - hvad for metode er der meste hold i.

## Bilag B

# Almindeligt puslespil

Dette afsnit indeholder en undersøgelse af, hvordan et puslespil lægges uden computerens hjælp. Det ønskes herved klarlagt, hvilke metoder menneskehjernen bruger til at lægge puslespil. Udover det vil kapitlet indeholde en analyse af de brikker, der skal bruges til at teste systemet med i begyndelsen.

### B.1 Hvordan lægger man puslespillet?

For at få et bedre indblik i den proces det er at samle et puslespil, vil der i dette afsnit blive kigget på, hvordan man samler et uden hjælp fra computeren. Metoderne er taget ud fra en persons (Christian S. Hansen) måde at lægge et puslespil på. En anden forsøgsperson ville muligvis vælge andre metoder. Metoderne bliver vurderet ud fra effektivitet og kan måske overføres til den algoritme som skal samle et geometrisk-puslespil i sidste ende, hvis de er anvendelige.

I denne version til at lægge et puslespil, er første skridt at finde alle de brikker, der skal bruges til kanterne. Disse brikker er lette at genkende, idet der altid er en side, som er lige. Der er dog 4 brikker, hvor to af siderne er, nemlig hjørnebrikkerne. Når alle kant- og hjørnebrikkerne er sorteret fra kan man begynde at samle rammen. Når man samler rammen fokuseres der ikke på faconen men istedet farver, nuancer og motiv.

Efter alle brikkerne til kanten er lagt sorteres resten af brikkerne efter forskel-

lige motiver, himmel og omgivelser. Efter endt sortering går man igang med at lave motiverne, derefter omgivelserne og til sidst himlen. Undervejs er der ikke blevet kigget så nøjagtigt på brikkernes facon bort set fra om der har været indhak eller tapper. Ved samling af himlen skal der dog ses på hele faconen af brikkerne da disse i mange tilfælde har samme nuance. For nemmest at samle denne del af puslespillet skal man se på formen af brikkernes sider. De brikker, hvor siderne skal placeres op af hinanden skal formerne bevæge sig på samme måde.

Nogle af disse metoder kan bruges til algoritmen. Dog vil det at vurdere efter farve og motiv ikke kunne bruges, eftersom algoritmen skal samle et geometrisk puslespil. Algoritmen vil i stedet anvende den metode, der er beskrevet til at samle himlen. Her er man ligeglåd med farver men er istedet mere interesseret i brikkens facon.

## **B.2 Metode til analyse af brikker**

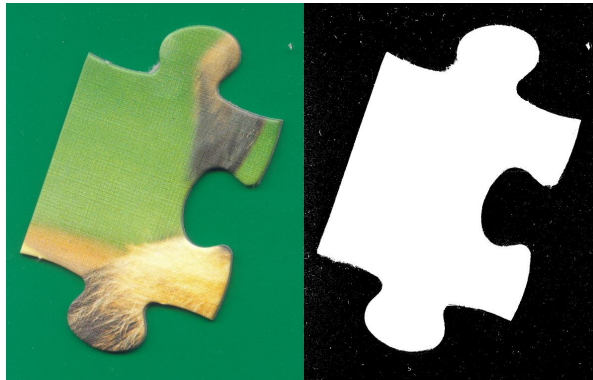
Når algoritmen skal testes skal der til at starte med benyttes et almindeligt puslespil. Det bliver et lille puslespil på 35 brikker og for at undgå at der er brikker som er ens i udformning, skal der laves en analyse af brikkerne.

Denne analyse, der skal laves af brikkerne skal gennemføres for at sørge for at der ikke findes flere brikker som har samme facon. Da algoritmen i første omgang ikke ser efter farver vil dette komme til give nogle problemer for algoritmen at samle puslespillet. For at være sikker på, at der ikke er to eller flere brikker som er ens, scannes alle brikker ind og et analyseprogram og sammenlignes med hinanden.

Når der skal laves en analyse af de brikker, som skal bruges til at teste algoritmen, skal disse først scannes ind i computeren så analyseprogrammet har nogle billeder at arbejde med. Analyseprogrammet bruger nogle filtre så programmet kan få adskilt brikkerne fra baggrunden.

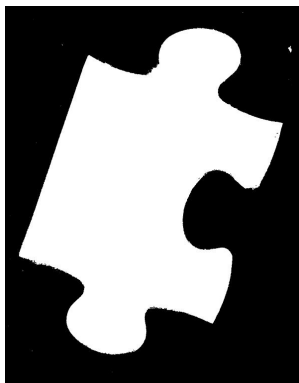
### B.2.1 Uddybende forklaring af analyseprogrammet

Det første analysen skal gøre er at gemme al information om former på brikkerne. Dette gøres ved at udføre billedeanalyse på de scannede brikker. For at gøre det lidt nemmere at lave billedeanalysen, laver man scanningen med en fast farve som baggrund. Alle brikkerne i denne analyse er blevet scannet ind på en grøn baggrund. Denne grønne farve findes ikke i store mængder i puslespillet, så nu er det nemt at udelukke brikkerne fra baggrunden. På Figur B.1 kan man på det første billede se, hvordan det ser ud, når man scanner det og det andet billede viser hvordan det ser ud, når man har skiftet den grønne farve ud med sort mens alle andre farvenuancer, dvs. brikkerne er skiftet ud med hvid.



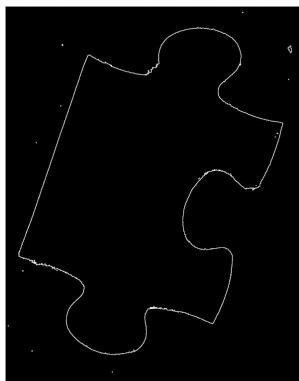
Figur B.1: Billede af brikkerne efter scanning og efter første filter

Efter det første filter er brikkerne afbildet hvidt på sort. Dog forekommer der fejl i billedet i form af mindre og større støvkorn, disse fejl skal fjernes før man kan finde brikkerne i billedet. Dette gøres ved hjælp af „Morphological Operations“ fra OpenCV. Denne funktion bevirker, at alle de små fejl forsvinder. På Figur B.2 kan man ved sammenligning med billede to i Figur B.1 se at der næsten ikke er nogen fejl tilbage.



**Figur B.2: En brik som er behandlet med Morphological metoden**

Efter de scannede brikker er blevet behandlet med „Morphological Operations“ fra OpenCV Library, kan man begynde at finde omridset af brikkerne. Dette omrids skal bruges til selve analysen af brikkerne. På Figur B.3 kan man se et testbillede af omridset af en brik. På billedet ses også at der er lavet omrids af nogle større fejl som Morphological metode ikke har kunnet fjerne. Fejlene kan fjernes at gå ind og se på hvor mange punkter omridset er lavet af. Billedet på Figur B.3 er scannet ind med 600 dpi så brikkerne består af 6000-7000 punkter. Derved kan man sætte en grænse på 1000 som minimum for, hvor omridset må komme med.



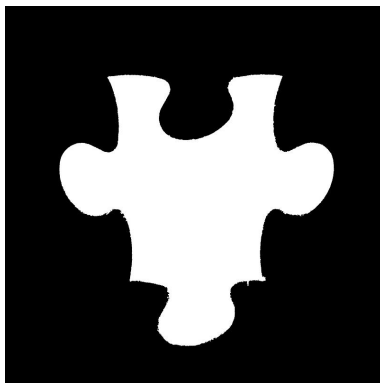
**Figur B.3: Omris af en brikke med nogle små fejl**

Når brikkernes omrids er fundet kan man gemme brikkerne, så de er klar til analysen. Dog skal brikkerne centreres i det nye billede, det bliver gemt i, fordi de skal rotere om deres egen akse under analysen. Centreringen sker ved at finde midtpunktet på brikken, midten af en brik er der hvor balancepunktet ligger, en tilnærmelse til dette punkt kan findes ved at tage gennemsnittet af alle punkter fra en enkelt briks omrids.

Når brikkerne har gennemgået billedebehandlingen kan analysen gå i gang med se om nogle af brikkerne er ens. Da man ikke kan regne med, at brikkerne er lagt ens i scanneren op er ikke nødvendigvis op og ned er ikke nødvendigvis ned. Derfor er man nødt til at rotere alle brikkerne under analysen. Brikkerne roteres 360 grader og hvert step er på 0,5 grad. Programmet tager den ene brik og samligner den med alle de andre brikker. Sammenligningen udføres ved først at trække omridset af den første scannede brik fra omridset af en anden. Derefter har man kun det omrids tilbage som ikke passer med det billede, man har trukket fra. Denne proces udføres med alle billeder et efter et. Når sammenligningen med det første billede er gennemført, går programmet videre til billede nummer to og sammenligner på samme måde alle billeder med dette billede et efter et. Billedet med det tilbageblevne omrids tager man så summen af. Den information kan man så plotte ind i en contour plot, hvor man så kan se, hvilke brikker der er tæt på at være ens.

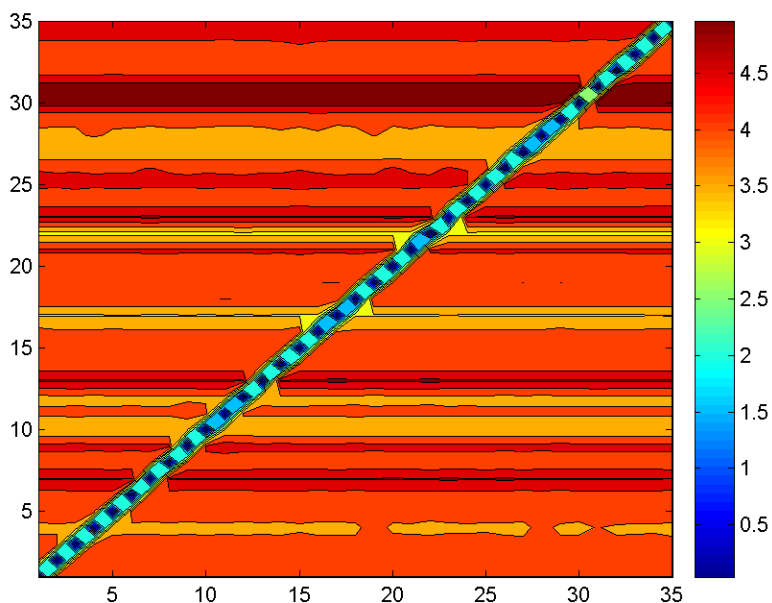
## B.2.2 Resultater af analyse på brikker

Analysen bliver lavet på to måder. Den første metode, hvor omridset af brikkerne sammenlignes ses illustreret på Figur B.3 og den anden metode, hvor brikkerne er fyldt ser ud som på Figur B.4. Dette gøres for at se om man kan få bedre resultater, da omridset er et lille område at sammenligne.



**Figur B.4: Billede af en brik hvor brikken er gjort hvid**

Analyseprogrammet bliver fodret med tre A4 ark, der er scannet med 600 dpi. De 35 brikker, som er på de indscannede ark bliver gemt i 35 Bitmap billede, som fylder 2000X2000 pix. Efter programmet har analyseret brikkerne har man en datafil med summen fra alle sammenligningerne. Ud fra datafilen kan man så lave en plot ligesom på Figur B.5. Da værdiernes sum er meget store er der blevet divideret med en million for at få en pænere graf.

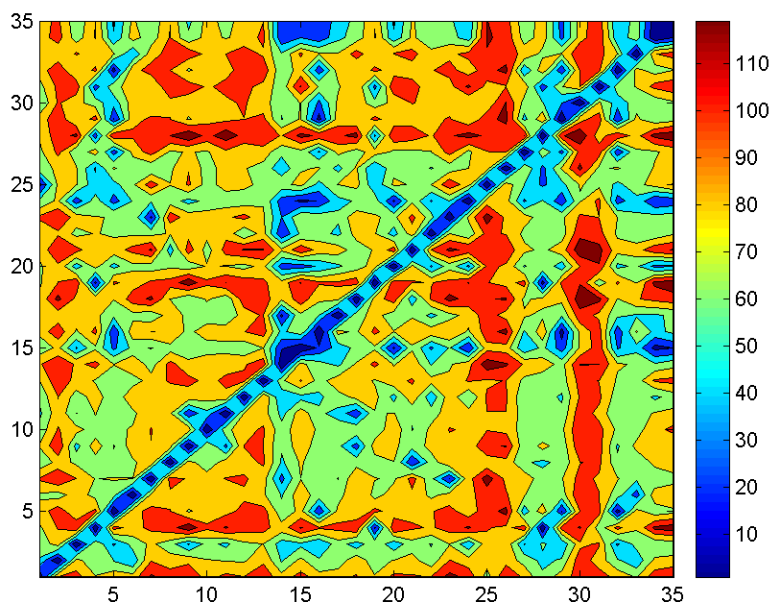


**Figur B.5: Contour plot af analyseresultat fra sammenligninger af omrids**

Det man ser på Figur B.5 er et contour plot af resultaterne fra analysen af brikkerne i omrids. Hen af X-aksen er det de brikker man tester og op af Y-aksen er det de brikker man trækker fra med. Den blå stribe der går igennem plotteren er der hvor brikkerne bliver sammenlignet med sig selv og summen vil givetvis altid give nul.

Hvis man ser på Figur B.6 ser man analysen med fyldte brikker og her kan man se stor forskel i forhold til Figur B.5. Det skyldes at man nu regner med hele fladen af brikken, så man har flere pixles at sammenligne med.

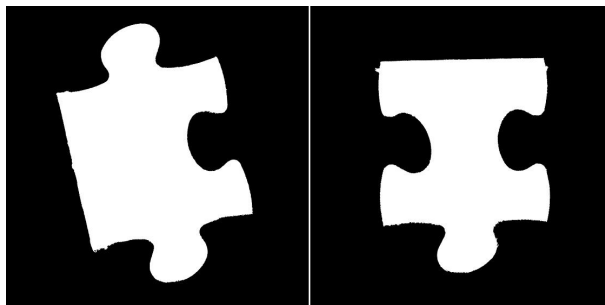




**Figur B.6: Contour plot af analyseresultat fra sammenligninger af brikernes flader**

Hvis man finder det sted på plottet hvor brik 5 - brik 3 ser det ud til at værdien er nul. Det er den imidlertid ikke da værdien er 37,33. Hvis man vender den om så det er brik 3 - brik 5 får man 81,89. Dette vil ske for mange af brikkerne, de er forskellige men dog kan billedsummen komme meget langt ned.

Grunden til at billedesummen kan komme langt ned er, at når man trækker to billeder fra hinanden vil de pixles, hvor der bliver trukket værdien nul fra altid blive tildelt nul. Hvis man ser på Figur B.7 kan man se at brik 5 - til højre, har mere sort omkring sig end brik 3 og hvis man gør det omvendt vil der være mere af brik 3 tilbage og derved en større sum værdi at billedet.



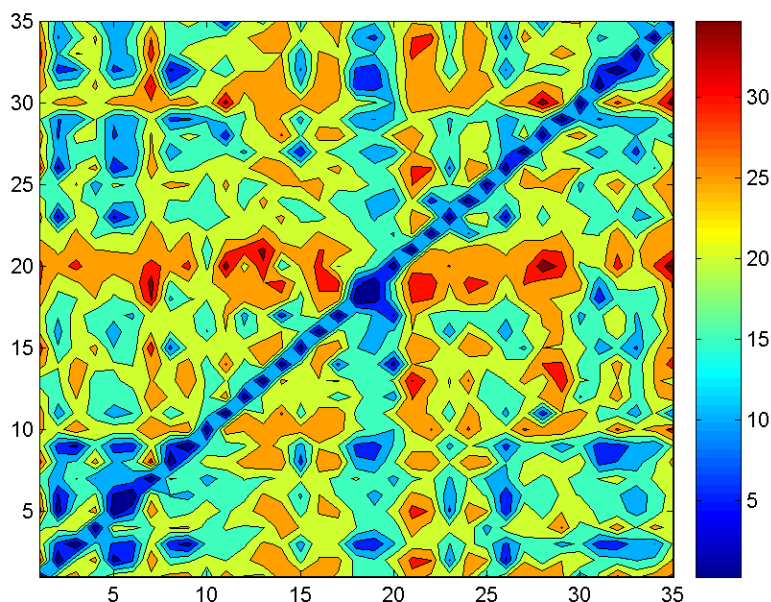
Figur B.7: Til venter brik 3 og til højre brik 5

Udover at nogle brikker kan se ens ud kan man se på plottet at brik 16, 29 og 32 er meget mere ens, da alle tre har lave sumværdier, når man trækker dem fra hinanden. Hvis man ser i Bilag ?? kan man se alle brikkerne og her fremgår det også at brik 16, 29, 32 ligner hinanden.

### B.3 Afrunding på almindeligt puslespil

Hvis man ser tilbage på det, der er blevet gennemgået i dette kapital, kan man konkludere at der skal helt andre metoder til, når man skal have computeren til at samle et puslespil. Som menneske ser man tit efter farve og ikke så meget efter facon. De fleste metoder ville ikke kunne bruges. Dog vil den metode, som anvendes til at aflæse brikkens geometriske form kunne overføres til computereprogrammet. En mulig udvidelse til programmet kunne være at gøre algoritmen i stand til at vurdere farver og nuancer.

Analysen af de brikker, som skal bruges til at teste algoritmen undervejs, er kommet frem til det ønskede resultat. Der er mange af brikkerne, som er meget tæt på at være ens. Dog får man det bedste resultat, hvis man scanner i en højere opløsning. I så tilfælde tager det blot meget længere tid for analysen at køre alle brikkerne igennem. Resultatet fra en scanning ved 300dpi kan godt bruges til en start. På Figur B.8 herunder kan man se, at der er mange flere brikker, som er tæt på at være ens, når de er scannet ind ved 300dpi. Grunden til det er, at når der er færre pixles at arbejde med bliver billedet mindre detaljeret og derfor grovere.



**Figur B.8:** Contour plot af analyseresultat fra sammenligninger af brikernes flader i 300dpi

Der kan ikke laves en sammenligning mellem Figur B.8 og Figur B.6 fordi analysen er udført efter to forskellige scanninger, så brikkerne ligger ikke det samme sted i begge scanninger.

Eftersom analysen har vist, at ingen af brikkerne er ens behøver man ikke tage højde for dette i første omgang. Plottene kan hjælpe med til at give en forklaring, hvis algoritmen ved en fejl lægger en brik forkert. Mange af de metoder, som bliver brugt til analysen af brikkerne, vil også blive brugt til den kommende algoritme. En af gengangerne vil være metoden til finde omridset af brikkerne, da disse data kan give en masse information om brikkerne i algoritmen.

# Bilag C

## Kildekode

Der er kun en fuld kode fra det første program, som ikke er optimeret. I det optimerede program er der kun filen "PuzzleAlgo4.cs", da alle andre filer, som er med i programmet, er ens med det første program.

### C.1 Koden til algoritmen

#### C.1.1 PuzzleAlgo3.cs

```
1 using System;
2 using System.Drawing;
3 using System.Collections;
4 using System.ComponentModel;
5 using System.Windows.Forms;
6 using System.Data;
7 using System.Drawing.Imaging;
8 using System.IO;
9
10 namespace PuzzleAlgo3
11 {
12     /// <summary>
13     /// Summary description for Form1.
14     /// </summary>
15     public class Form1 : System.Windows.Forms.Form
16     {
```

```

17     private System.Windows.Forms.ListBox listBox1;
18     private System.Windows.Forms.Button btStart;
19     private ArrayList aPuzzle = new ArrayList();
20         private PuzzleItemsSide[] aPuzzleItemsSide = new
                PuzzleItemsSide[0];
21     private int muh = 0;
22     private int muh2 = 0;
23     private ArrayList ListPutPuzzle = new ArrayList();
24     private Form2 mForm2 = new Form2();
25     private float arealglob;
26     private float xGglob;
27     private float yGglob;
28     private int mCon, mFileCon = 0;
29     private DateTime mTimerStart, mTimerEnd;
30     private float mTol = 1.5f;
31     private double mAreal = (1000 * 1000);
32     private ArrayList ListBefore = new ArrayList();
33     private int Liste = 0;
34     private System.ComponentModel.Container components =
            null;
35
36     public Form1()
37     {
38         InitializeComponent();
39     }
40
41     /// <summary>
42     /// Clean up any resources being used.
43     /// </summary>
44     protected override void Dispose( bool disposing )
45     {
46         if( disposing )
47         {
48             if (components != null)
49             {
50                 components.Dispose();
51             }
52         }
53         base.Dispose( disposing );
54     }
55
56     #region Windows Form Designer generated code

```

```
57  /// <summary>
58  /// Required method for Designer support - do not modify
59  /// the contents of this method with the code editor.
60  /// </summary>
61  private void InitializeComponent ()
62  {
63      this.listBox1 = new System.Windows.Forms.
        ListBox();
64      this.btStart = new System.Windows.Forms.Button
        ();
65      this.SuspendLayout ();
66      //
67      // listBox1
68      //
69      this.listBox1.Location = new System.Drawing.
        Point(8, 16);
70      this.listBox1.Name = "listBox1";
71      this.listBox1.Size = new System.Drawing.Size
        (373, 238);
72      this.listBox1.TabIndex = 0;
73      //
74      // btStart
75      //
76      this.btStart.Location = new System.Drawing.
        Point(8, 264);
77      this.btStart.Name = "btStart";
78      this.btStart.Size = new System.Drawing.Size
        (75, 23);
79      this.btStart.TabIndex = 1;
80      this.btStart.Text = "Start";
81      this.btStart.Click += new System.EventHandler(
        this.btStart_Click);
82      //
83      // Form1
84      //
85      this.AutoScaleBaseSize = new System.Drawing.
        Size(5, 13);
86      this.ClientSize = new System.Drawing.Size(393,
        294);
87      this.Controls.Add(this.btStart);
88      this.Controls.Add(this.listBox1);
89      this.Name = "Form1";
```

```
90         this.Text = "Form1";
91         this.ResumeLayout (false);
92     }
93 #endregion
94
95
96     /// <summary>
97     /// The main entry point for the application.
98     /// </summary>
99     [STAThread]
100     static void Main()
101     {
102         Application.Run(new Form1 ());
103     }
104
105     /// <summary>
106     /// Knappen som der start hele lægningen at
107     /// brikkerne
108     /// </summary>
109     private void btStart_Click(object sender, System.
110         EventArgs e)
111     {
112         mTimerStart = DateTime.Now;
113
114         mTol = 1.5f;
115         mCon = 0;
116         mFileCon = 1;
117         string FileN = "Brik15";
118         string tmpFileName = FileN + mCon + ".csv";
119         aPuzzle.Clear();
120
121         // Indlæser alle brikkerne
122         while (File.Exists(tmpFileName))
123         {
124             Puzzle tmpPuzzle = new Puzzle();
125             StreamReader st = new StreamReader(
126                 tmpFileName);
127             string[] aStr = st.ReadLine().Split(',');
128
129             aStr = st.ReadLine().Split(',');
130             float xF = (float)Convert.ToDouble(aStr
131                 [0].Replace('.', ','));
```

```
128         float yF = (float)Convert.ToDouble(aStr
129             [1].Replace('.', ','));
130
131         aStr = st.ReadLine().Split(',');
132         float xE = (float)Convert.ToDouble(aStr
133             [0].Replace('.', ','));
134         float yE = (float)Convert.ToDouble(aStr
135             [1].Replace('.', ','));
136
137         float areal = xF * yE - xE * yF;
138
139         float xG = (xF + xE) * (xF * yE - xE * yF)
140             ;
141         float yG = (yF + yE) * (xF * yE - xE * yF)
142             ;
143
144         int conG = 1;
145
146         bool stop = false;
147
148         int tmpSideCon = 0;
149         // gremmer brikkernes sider i objektet og
150         // regne areale ud på dem
151         while (stop != true)
152         {
153             try
154             {
155                 double tmpLen = Math.Sqrt((xF - xE
156                     ) * (xF - xE) + (yF - yE) * (
157                         yF - yE));
158
159                 tmpSideCon = tmpPuzzle.SetLength(
160                     tmpLen, new PointPuzzle(xF, yF
161                         ), new PointPuzzle(xE, yE));
162
163                 aStr = st.ReadLine().Split(',');
164                 xF = (float)Convert.ToDouble(aStr
165                     [0].Replace('.', ','));
166                 yF = (float)Convert.ToDouble(aStr
167                     [1].Replace('.', ','));
168
169                 aStr = st.ReadLine().Split(',');
```



```
158         xE = (float)Convert.ToDouble(aStr
159             [0].Replace('.', ','));
160         yE = (float)Convert.ToDouble(aStr
161             [1].Replace('.', ','));
162         areal += xF * yE - xE * yF;
163         xG += (xF + xE) * (xF * yE - xE *
164             yF);
165         yG += (yF + yE) * (xF * yE - xE *
166             yF);
167         conG += 1;
168     }
169     catch (Exception)
170     {
171         stop = true;
172         st.Close();
173     }
174 }
175 areal = Math.Abs(areal * 0.5f);
176
177 float cenXF = (1 / (6 * areal)) * xG;
178 float cenYF = (1 / (6 * areal)) * yG;
179
180 int cenX = Convert.ToInt32(cenXF);
181 int cenY = Convert.ToInt32(cenYF);
182
183 double radius = Math.Sqrt(areal / Math.PI)
184     ;
185 listBox1.Items.Add("Brik : " + mCon + "
186     Areal : " + areal + " (X,Y)=( " + cenX
187     + ", " + cenY + ")");
188
189 tmpPuzzle.SetRadius(radius);
190 tmpPuzzle.SetID(mCon);
191 tmpPuzzle.SetCenter(cenX, cenY);
192
193 aPuzzle.Add(tmpPuzzle);
194
195 mCon++;
```

```
193
194         tmpFileName = FileN + mCon + ".csv";
195     }
196
197     // Køre Coktalmetoden til den ikke kan køres
198     // mere
199     while (MakePuzzle())
200     {
201         listBox1.Items.Add("Engang til....");
202     }
203
204     // Køre backtrackingmetoden fra den første
205     // brik som ikke er blive lagt.
206     for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
207     {
208         if (!((Puzzle) aPuzzle[i]).GetUse())
209         {
210             ((Puzzle) aPuzzle[i]).SetPut(true);
211             ListPutPuzzle.Add(i);
212             FindPuzzle(i, new PuzzleItemsSide[0],
213                 0);
214             ((Puzzle) aPuzzle[i]).SetPut(false);
215             break;
216         }
217     }
218
219     mTimerEnd = DateTime.Now;
220
221     listBox1.Items.Add("Timer : " + (mTimerEnd -
222         mTimerStart));
223
224     mForm2.Show();
225     mForm2.ViewArray(aPuzzle);
226
227     mForm2.SaveSolution(0);
228
229     }
230
231     /// <summary>
232     /// Funktion der finde brikker som der kan sam
233     /// samler brikker
234     /// </summary>
```

```
230     private bool TiePuzzle(int marsterPuzzleItem, int
231         marsterPuzzleSide)
232     {
233         muh++;
234         float marsterDeg = ((Puzzle)aPuzzle[
235             marsterPuzzleItem]).GetDeg(
236                 marsterPuzzleSide);
237
238         PointPuzzle marsterPuzzleItemsCenter = ((
239             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
240             GetCenter();
241         ArrayList marsterPuzzleItemsCenterList = ((
242             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
243             GetCenterList();
244
245         double marsterPuzzleSideLen = ((Puzzle)aPuzzle
246             [marsterPuzzleItem]).GetLength(
247                 marsterPuzzleSide);
248         PointPuzzle marsterPuzzleItemsStartPoint = ((
249             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
250             GetStartPoint(marsterPuzzleSide);
251         PointPuzzle marsterPuzzleItemsEndPoint = ((
252             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
253             GetEndPoint(marsterPuzzleSide);
254         int marsterCon = ((Puzzle)aPuzzle[
255             marsterPuzzleItem]).GetCount();
256
257         // finde brikker som der kan lige til
258         // marsterPuzzleSide
259         ArrayList list_side = new ArrayList();
260         list_side = FindPuzzleSide(false,
261             marsterPuzzleSideLen, marsterPuzzleItem);
262
263         // hvis der kun findes en så kan der måske sam
264         // samlse
265         if (list_side.Count == 1)
266         {
267             int puzzleItems = ((PuzzleItemsSide)
268                 list_side[0]).masterPuzzle;
269             int puzzleItemsSide = ((PuzzleItemsSide)
270                 list_side[0]).masterPuzzleSide;
```

```
252         int puzzleCon = ((Puzzle)aPuzzle[
253             puzzleItems]).GetCount();
254     PointPuzzle puzzleItemsStartPoint = ((
255         Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).
256         GetStartPoint(puzzleItemsSide);
257     PointPuzzle puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle
258         )aPuzzle[puzzleItems]).GetEndPoint(
259         puzzleItemsSide);
260
261     // roter brikken så brikken passe til
262     // marsterPuzzleSide
263     //((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).Rotet(
264     //    marsterDeg, puzzleItemsSide);
265     puzzleItemsStartPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
266         puzzleItems]).GetStartPoint(
267         puzzleItemsSide);
268     puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
269         puzzleItems]).GetEndPoint(
270         puzzleItemsSide);
271
272     // flytter brikken til masterPuzzle
273     ((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).MoveToOrion
274         (marsterPuzzleItemsStartPoint,
275         puzzleItemsEndPoint);
276     puzzleItemsStartPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
277         puzzleItems]).GetStartPoint(
278         puzzleItemsSide);
279     puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
280         puzzleItems]).GetEndPoint(
281         puzzleItemsSide);
282
283     PointPuzzle puzzleItemsCenter = ((Puzzle)
284         aPuzzle[puzzleItems]).GetCenter();
285     ArrayList puzzleItemsCenterList = ((Puzzle
286         )aPuzzle[puzzleItems]).GetCenterList()
287         ;
288
289     // Ser er det to brikke passer sammen
290     if (!LineTurn(((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems
291         ]), ((Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem
292         ]), puzzleItemsSide, marsterPuzzleSide
293         )
```

```
271         && ((marsterPuzzleItemsEndPoint.X >=
                puzzleItemsStartPoint.X - mTol &&
                marsterPuzzleItemsEndPoint.X <=
                puzzleItemsStartPoint.X + mTol)
272         && (marsterPuzzleItemsEndPoint.Y >=
                puzzleItemsStartPoint.Y - mTol &&
                marsterPuzzleItemsEndPoint.Y <=
                puzzleItemsStartPoint.Y + mTol))
273         && ((marsterPuzzleItemsStartPoint.X >=
                puzzleItemsEndPoint.X - mTol &&
                marsterPuzzleItemsStartPoint.X <=
                puzzleItemsEndPoint.X + mTol)
274         && (marsterPuzzleItemsStartPoint.Y >=
                puzzleItemsEndPoint.Y - mTol &&
                marsterPuzzleItemsStartPoint.Y <=
                puzzleItemsEndPoint.Y + mTol)))
275     {
276         // finde de sider som de to brikker
                // har tilfælses
277         ArrayList listSideAcitv = new
                ArrayList();
278         listSideAcitv = FindPuzzleSideToPuzzle
                (marsterPuzzleItem, puzzleItems);
279
280         // deaktiver de side de har til fælses
281         for (int i = 0; i < listSideAcitv.
                Count; i++)
282         {
283             int mPuzzleItems = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).masterPuzzle
                ;
284             int mPuzzleItemsSide = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).
                masterPuzzleSide;
285             int sPuzzleItems = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).PuzzleItm;
286             int sPuzzleItemsSide = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).PuzzleSide;
```

```
287
288         ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
           SetNeighbourPuzzle(
               mPuzzleItemsSide, sPuzzleItems
               , sPuzzleItemsSide);
289         ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
           SideDeactiv(mPuzzleItemsSide);
290         ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
           SetNeighbourPuzzle(
               sPuzzleItemsSide, mPuzzleItems
               , mPuzzleItemsSide);
291         ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
           SideDeactiv(sPuzzleItemsSide);
292     }
293
294     ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
           SetUse(true);
295     ((Puzzle) aPuzzle[puzzleItems]).SetUse(
           true);
296
297     try
298     {
299         int con = (puzzleCon + marsterCon)
           - (listSideAcitiv.Count * 2);
300         arealglob = 0;
301         xGglob = 0;
302         yGglob = 0;
303         Puzzle tmpPuzzle = new Puzzle();
304
305         // samler de to brikker sammen og
           finde ny ID til den nye brik
306         //tmpPuzzle = AddPuzzleToPuzzle(
           marsterPuzzleItem, 0, 0, con,
           tmpPuzzle);
307         tmpPuzzle = AddPuzzleToPuzzle(
           puzzleItems, 0, 0, con,
           tmpPuzzle);
308         tmpPuzzle.SetID(aPuzzle.Count);
309
310         // regne arealet ud på den nye
           brik fra den globale variable
```

```
311         arealglob = Math.Abs(arealglob *
312             0.5f);
313         // regne centum ud på den ny brik
314         float cenXF = (1 / (6 * arealglob)
315             ) * xGglob;
316         float cenYF = (1 / (6 * arealglob)
317             ) * yGglob;
318         int cenX = Convert.ToInt32(cenXF);
319         int cenY = Convert.ToInt32(cenYF);
320
321         double radius = Math.Sqrt(
322             arealglob / Math.PI);
323         listBox1.Items.Add("Brik : " +
324             aPuzzle.Count + " Areal : " +
325             arealglob + " (X,Y)=( " + cenX
326             + ", " + cenY + ")");
327
328         tmpPuzzle.SetRadius(radius);
329         tmpPuzzle.SetCenter(cenX, cenY);
330
331         // sam samlter sider som har den
332         // samme vinkle
333         tmpPuzzle = ComplexPuzzleItems(
334             tmpPuzzle);
335
336         // overføre centumerne til den nye
337         // brik og overføre ikke sam
338         // samlte brikker centumer
339         if (mCon > marsterPuzzleItem)
340             tmpPuzzle.AddCenterToList(
341                 marsterPuzzleItem,
342                 marsterPuzzleItemsCenter);
343         if (mCon > puzzleItems)
344             tmpPuzzle.AddCenterToList(
345                 puzzleItems,
346                 puzzleItemsCenter);
347
348         for (int i = 0; i <
349             marsterPuzzleItemsCenterList.
350             Count; i++)
351         {
```

```
336         tmpPuzzle.AddCenterToList(((
           PuzzleItemsCenter)
           marsterPuzzleItemsCenterList
           [i]).nr,
337         ((PuzzleItemsCenter)
           marsterPuzzleItemsCenterList
           [i]).cen);
338     }
339
340     for (int i = 0; i <
           puzzleItemsCenterList.Count; i
           ++)
```

```
341     {
342         tmpPuzzle.AddCenterToList(((
           PuzzleItemsCenter)
           puzzleItemsCenterList[i]).
           nr,
343         ((PuzzleItemsCenter)
           puzzleItemsCenterList[
           i]).cen);
344     }
345     // tilføj nye brik til listen.
346     aPuzzle.Add(tmpPuzzle);
347
348     listBox1.Items.Add("Brik : " +
           marsterPuzzleItem + " side : "
           + marsterPuzzleSide +
349     " Lige med brik : " +
           puzzleItems + " side : " +
           puzzleItemsSide);
350
351     return true;
352 }
353 catch (Exception e)
354 {
355     for (int i = 0; i < listSideAcitv.
           Count; i++)
356     {
357         int mPuzzleItems = ((
           PuzzleItemsSideToPuzzle)
           listSideAcitv[i]).
           masterPuzzle;
```



```

358         int mPuzzleItemsSide = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).
                masterPuzzleSide;
359         int sPuzzleItems = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).
                PuzzleItm;
360         int sPuzzleItemsSide = ((
                PuzzleItemsSideToPuzzle)
                listSideAcitv[i]).
                PuzzleSide;

361
362         ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems
                ]).SetNeighbourPuzzle(
                mPuzzleItemsSide, -1, -1);
363         ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems
                ]).SideActiv(
                mPuzzleItemsSide);
364         ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems
                ]).SetNeighbourPuzzle(
                sPuzzleItemsSide, -1, -1);
365         ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems
                ]).SideActiv(
                sPuzzleItemsSide);

366     }
367
368     ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzleItem
                ]).SetUse(false);
369     ((Puzzle) aPuzzle[puzzleItems]).
                SetUse(false);

370     }
371     }
372     else
373     {
374         ((Puzzle) aPuzzle[puzzleItems]).
                SetOrionBack();

375     }
376     }
377
378     return false;
379 }

```

```
380
381     /// <summary>
382     /// Funktion start coktalmetoden
383     /// </summary>
384     private bool MakePuzzle()
385     {
386         bool tmpbool = false;
387
388         for (int j = 0; j < aPuzzle.Count; j++)
389         {
390
391             for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[j]).
392                 GetCount(); i++)
393                 if (!(Puzzle)aPuzzle[j].GetUse())
394                     ///if ((Puzzle)aPuzzle[j]).
395                     GetSideActiv(i)
396                     if (TiePuzzle(j, i))
397                         tmpbool = true;
398         }
399         //Hvis der er sket en samsamling så returnes
400         true så funktion kan gøre igen.
401         return tmpbool;
402     }
403
404     /// <summary>
405     /// Funktion som smalter brikker sammen
406     /// </summary>
407     private Puzzle AddPuzzleToPuzzle(int
408         startPuzzleitm, int startSide, int con, int
409         conMax, Puzzle puzzle)
410     {
411         Puzzle tmpPuzzle = puzzle;
412         int tmpCon = con;
413         int tmpMax = conMax;
414         int tmpSide = startSide;
415         int sidecon = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
416             ]).GetCount();
417
418         // her undersøg hvor mange sider der ikke er
419         aktive
420         while (!(Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm]).
421             GetSideActiv(tmpSide) && tmpSide < sidecon
```

```
    )
414     tmpSide++;
415
416     if (tmpSide >= sidecon)
417         tmpSide = 0;
418
419     // her ligge de sider der er aktive fra de to
420     // brikker over i det ny objekt
421     while (tmpCon < tmpMax && ((Puzzle)aPuzzle[
422     startPuzzleitm]).GetSideActiv(tmpSide))
423     {
424         tmpPuzzle.SetLength(((Puzzle)aPuzzle[
425         startPuzzleitm]).GetLength(tmpSide),
426         ((Puzzle)aPuzzle[
427         startPuzzleitm]).
428         GetStartPoint(tmpSide),
429         ((Puzzle)aPuzzle[
430         startPuzzleitm]).
431         GetEndPoint(tmpSide));
432
433         float xF = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
434         ]).GetStartPoint(tmpSide).X;
435         float yF = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
436         ]).GetStartPoint(tmpSide).Y;
437         float xE = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
438         ]).GetEndPoint(tmpSide).X;
439         float yE = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
440         ]).GetEndPoint(tmpSide).Y;
441
442         arealglob += xF * yE - xE * yF;
443
444         xGglob += (xF + xE) * (xF * yE - xE * yF);
445         yGglob += (yF + yE) * (xF * yE - xE * yF);
446
447         tmpCon++;
448         tmpSide++;
449
450     if (tmpSide >= sidecon)
451         tmpSide = 0;
452     }
453 }
```

```
444         if (tmpCon >= tmpMax)
445             return tmpPuzzle;
446
447         // hvis der er flere side klades funktionen
448         // igen
449         int newPuzzleItems = ((Puzzle)aPuzzle[
450             startPuzzleitm]).GetNeighbourPuzzle(
451             tmpSide);
452         int newPuzzleItemsSide = ((Puzzle)aPuzzle[
453             startPuzzleitm]).GetNeighbourPuzzleSide(
454             tmpSide)+1;
455
456         return AddPuzzleToPuzzle(newPuzzleItems,
457             newPuzzleItemsSide, tmpCon, conMax,
458             tmpPuzzle);
459     }
460
461     /// <summary>
462     /// Funktion som finde sider med samme viklen og
463     /// lave dem om en lang side
464     /// </summary>
465     private Puzzle ComplexPuzzleItems(Puzzle puzzle)
466     {
467         Puzzle tmpPuzzle = puzzle;
468
469         PointPuzzle startPk = tmpPuzzle.GetStartPoint
470             (0);
471         PointPuzzle endPk = tmpPuzzle.GetEndPoint(0);
472         PointPuzzle tmpPk = endPk - startPk;
473
474         // Finde vinkel på den første side
475         float newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math
476             .Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y * tmpPk.
477             Y));
478         if (tmpPk.Y > 0)
479             newDeg = (float)((Math.PI * 2 - newDeg) /
480                 Math.PI) * 180.0f;
481         else
482             newDeg = (float) (newDeg / Math.PI) * 180.0
483                 f;
484
485         float oldDeg = newDeg;
```

```
473
474     int k = 1;
475     float tmpTol = 0.5f;
476     while ( k < tmpPuzzle.GetCount()+1)
477     {
478         int tmpK = k;
479         if (k == tmpPuzzle.GetCount())
480             tmpK = 0;
481         startPk = tmpPuzzle.GetStartPoint(tmpK);
482         endPk = tmpPuzzle.GetEndPoint(tmpK);
483         tmpPk = endPk - startPk;
484
485         // Finde vinkel på den næste side
486         newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math.
            Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y *
            tmpPk.Y));
487         if (tmpPk.Y > 0)
488             newDeg = (float)((Math.PI * 2 - newDeg
                ) / Math.PI) * 180.0f;
489         else
490             newDeg = (float)(newDeg / Math.PI) *
                180.0f;
491
492         listBox1.Items.Add("Brik : " + tmpPuzzle.
            GetID() + " Side : " + (k - 1) + "
            Vinkel : "
493             + oldDeg.ToString() + " Side : " + k +
                " Vinkel : " + newDeg.ToString())
            ;
494
495         float tmp = newDeg;
496
497         if(oldDeg > 180)
498             tmp = 360 - oldDeg;
499         else
500             tmp = 180 - oldDeg;
501
502         // Se om det to side har den samme vinkel,
            hvis den er ligge siderne sammen.
503         if ((newDeg > (oldDeg - tmpTol) && newDeg
            < (oldDeg + tmpTol))
```

```
504         || (newDeg > (tmp - tmpTol) && newDeg
505             < (tmp + tmpTol)))
506     {
507         tmpPuzzle.SetEndPoint(tmpPuzzle.
508             GetLength(tmpK - 1) + tmpPuzzle.
509             GetLength(tmpK), tmpPuzzle.
510             GetEndPoint(tmpK), tmpK - 1);
511         tmpPuzzle.DelSide(tmpK);
512     }
513     else
514     {
515         k++;
516     }
517     oldDeg = newDeg;
518 }
519 return tmpPuzzle;
520 }
521
522 /// <summary>
523 /// Backtracking funktionen
524 /// </summary>
525 private bool FindPuzzle(int puzzleNr,
526     PuzzleItemsSide[] inLength, int startIndex)
527 {
528     muh2++;
529
530     //regne den nye liste ud
531     Liste = Liste * 10 + puzzleNr;
532     ArrayList SideActiv = new ArrayList();
533
534     //undersøger om den lige har være lavde før
535     bool stopL = false;
536     for (int i = 0; i < ListBefore.Count; i++)
537         if (Liste == ((int)ListBefore[i]))
538             stopL = true;
539
540     if (stopL)
541         return false;
```

```
541
542 // ser om hvor mange brikker som der er blive
// lagt, hvis der er alle så gemmes en
// løsning
543 int con = 0;
544 for (int i = 1; i < aPuzzle.Count; i++)
545 {
546     if (!((Puzzle)aPuzzle[i]).GetUse() && !((
        Puzzle)aPuzzle[i]).GetPut())
547     {
548         con++;
549     }
550 }
551
552 if (con <= 1)
553 {
554     //SaveSolution(mFileCon);
555     SaveSolutionInText(mFileCon);
556     mFileCon++;
557 }
558
559 // overføre side på brikken til listen om side
// som der kan ligges til
560 int tmpArrayCon = inLength.Length;
561 tmpArrayCon += ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr]).
    GetCount();
562
563 PuzzleItemsSide[] activSideArray = new
    PuzzleItemsSide[tmpArrayCon];
564
565 for (int i = 0; i < inLength.Length; i++)
566     activSideArray[i] = inLength[i];
567
568 for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr
    ]).GetCount(); i++)
569 {
570     PuzzleItemsSide tmpPIS = new
        PuzzleItemsSide();
571     tmpPIS.len = ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr]).
        GetLength(i);
572     tmpPIS.masterPuzzle = puzzleNr;
573     tmpPIS.masterPuzzleSide = i;
```

```
574
575         activSideArray[i + inLength.Length] =
                    tmpPIS;
576     }
577
578     //----- Finde side som ligge og
579     passer til brikken -----
580     for(int i=0; i<ListPutPuzzle.Count; i++)
581     {
582         int tmpPuzzle = ((int)ListPutPuzzle[i]);
583
584         ArrayList listSideAcitv = new ArrayList();
585         listSideAcitv = FindPuzzleSideToPuzzle(
                    puzzleNr, tmpPuzzle);
586
587         for (int j = 0; j < listSideAcitv.Count; j
588             ++)
589         {
590             SideActiv.Add(listSideAcitv[j]);
591             int mPuzzleItems = ((
                    PuzzleItemsSideToPuzzle)
                    listSideAcitv[j]).masterPuzzle;
592             int mPuzzleItemsSide = ((
                    PuzzleItemsSideToPuzzle)
                    listSideAcitv[j]).masterPuzzleSide
                    ;
593             int sPuzzleItems = ((
                    PuzzleItemsSideToPuzzle)
                    listSideAcitv[j]).PuzzleItm;
594             int sPuzzleItemsSide = ((
                    PuzzleItemsSideToPuzzle)
                    listSideAcitv[j]).PuzzleSide;
595
596             ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
                    SetNeighbourPuzzle(
                    mPuzzleItemsSide, sPuzzleItems,
                    sPuzzleItemsSide);
597             ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
                    SideDeactiv(mPuzzleItemsSide);
598             ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
                    SetNeighbourPuzzle(
```



```
        sPuzzleItemsSide, mPuzzleItems,
        mPuzzleItemsSide);
598         ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
            SideDeactiv(sPuzzleItemsSide);
599     }
600
601     }
602
603     //----- her start findingen at
        brikker tilsiderne -----
604
605     for (int i = startIndex; i < activSideArray.
        Length; i++)
606     {
607         int marsterPuzzle = activSideArray[i].
            masterPuzzle;
608         int marsterPuzzleSide = activSideArray[i].
            masterPuzzleSide;
609         float marsterDeg = ((Puzzle) aPuzzle[
            marsterPuzzle]).GetDeg(
            marsterPuzzleSide);
610         double marsterPuzzleSideLen = ((Puzzle)
            aPuzzle[marsterPuzzle]).GetLength(
            marsterPuzzleSide);
611         PointPuzzle marsterPuzzleItemsStartPoint =
            ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
            GetStartPoint(marsterPuzzleSide);
612         PointPuzzle marsterPuzzleItemsEndPoint =
            ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
            GetEndPoint(marsterPuzzleSide);
613
614         if (((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
            GetSideActiv(marsterPuzzleSide))
615         {
616             // finde sider til den aktive side
617             ArrayList tmpArray = new ArrayList();
618             tmpArray = FindPuzzleSide(false,
                marsterPuzzleSideLen,
                marsterPuzzle);
619
620             // køre listen igen for hver side som
                der er blive funde.
```

```
621         for (int j = 0; j < tmpArray.Count; j
622             ++
623         {
624             bool stop = false;
625             int tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)
626                 tmpArray[j]).masterPuzzle;
627             int tmpPuzzleSide = ((
628                 PuzzleItemsSide)tmpArray[j]).
629                 masterPuzzleSide;
630             PointPuzzle
631                 tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
632                 Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
633                 GetStartPoint(tmpPuzzleSide);
634             PointPuzzle tmpPuzzleItemsEndPoint
635                 = ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle
636                 ]).GetEndPoint(tmpPuzzleSide);
637             // hvis brikken ikke er blive lagt
638                 bliver den roter og flytte
639                 til marster brikken
640             if (!( (Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
641                 GetPut())
642             {
643                 //((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle])
644                 .Rotet(marsterDeg,
645                 tmpPuzzleSide);
646             tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
647                 Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle])
648                 .GetStartPoint(
649                 tmpPuzzleSide);
650             tmpPuzzleItemsEndPoint = ((
651                 Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle])
652                 .GetEndPoint(tmpPuzzleSide
653                 );
654             ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
655                 MoveToOrion(
656                 marsterPuzzleItemsStartPoint
657                 , tmpPuzzleItemsEndPoint);
658             tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
659                 Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle])
660                 .GetStartPoint(
```

```

        tmpPuzzleSide);
638     tmpPuzzleItemsEndPoint = ((
        Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
        .GetEndPoint(tmpPuzzleSide
        );
639
640     for (int k = 0; k <
        ListPutPuzzle.Count; k++)
641     {
642         if (RadiusMetode(((Puzzle)
        aPuzzle[tmpPuzzle]),
        ((Puzzle) aPuzzle[(((int
        ) ListPutPuzzle[k])]))))
643             stop = true;
644     }
645     else
646         stop = true;
647
648     // Under søger om brikken kan
649     // ligge sammen.
650     if (!stop && ((Puzzle) aPuzzle[
        tmpPuzzle]).GetSideActiv(
        tmpPuzzleSide)
651     && !LineTurn(((Puzzle) aPuzzle[
        tmpPuzzle]), ((Puzzle) aPuzzle[
        marsterPuzzle]), tmpPuzzleSide
        , marsterPuzzleSide)
652     && ((marsterPuzzleItemsEndPoint.X
        >= tmpPuzzleItemsStartPoint.X
        - mTol &&
        marsterPuzzleItemsEndPoint.X
        <= tmpPuzzleItemsStartPoint.X
        + mTol)
653     && (marsterPuzzleItemsEndPoint.Y
        >= tmpPuzzleItemsStartPoint.Y
        - mTol &&
        marsterPuzzleItemsEndPoint.Y
        <= tmpPuzzleItemsStartPoint.Y
        + mTol))
654     && ((marsterPuzzleItemsStartPoint.
        X >= tmpPuzzleItemsEndPoint.X

```

```
        - mTol &&
        marsterPuzzleItemsStartPoint.X
        <= tmpPuzzleItemsEndPoint.X +
        mTol)
655    && (marsterPuzzleItemsStartPoint.Y
        >= tmpPuzzleItemsEndPoint.Y -
        mTol &&
        marsterPuzzleItemsStartPoint.Y
        <= tmpPuzzleItemsEndPoint.Y +
        mTol))
656    {
657        //deaktiver siderne og klader
        FindPuzzle funktion igen
        for at finde nye brikker
658        ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        SideDeactiv(tmpPuzzleSide)
        ;
659        ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle
        ]).SideDeactiv(
        marsterPuzzleSide);
660
661        bool tmpPut = ((Puzzle) aPuzzle
        [tmpPuzzle]).GetPut ();
662        ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        SetPut (true);
663
664        ListPutPuzzle.Add(tmpPuzzle);
665
666        FindPuzzle(tmpPuzzle,
        activSideArray, i + 1);
667
668        ListPutPuzzle.RemoveAt (
        ListPutPuzzle.Count - 1);
669
670        ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        SetPut (tmpPut);
671        ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        SideActiv(tmpPuzzleSide);
672        ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle
        ]).SideActiv(
        marsterPuzzleSide);
673    }
```

```
674
675         stop = false;
676     }
677 }
678 }
679 // Aktiver siderne igen
680 for (int i = 0; i < SideActiv.Count; i++)
681 {
682     int mPuzzleItems = ((
        PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
        masterPuzzle;
683     int mPuzzleItemsSide = ((
        PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
        masterPuzzleSide;
684     int sPuzzleItems = ((
        PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
        PuzzleItm;
685     int sPuzzleItemsSide = ((
        PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
        PuzzleSide;
686
687     ((Puzzle)aPuzzle[mPuzzleItems]).SideActiv(
        mPuzzleItemsSide);
688     ((Puzzle)aPuzzle[sPuzzleItems]).SideActiv(
        sPuzzleItemsSide);
689 }
690
691 // trækker brikken fra listen
692 ListBefore.Add(Liste);
693 Liste -= puzzleNr;
694 Liste = Liste / 10;
695
696     return false;
697 }
698
699 ///  
700 Det er brikkerne overlapper  
701 </summary>
702 private bool LineTurn(Puzzle p1, Puzzle p2, int sideP1,
        int sideP2)
703 {
704     PointPuzzle cenP1 = p1.GetCenter();
```

```
705         PointPuzzle cenP2 = p2.GetCenter();
706
707         PointPuzzle midP = p1.GetEndPoint(sideP1) + p1
708             .GetStartPoint(sideP1);
709         midP.X = midP.X / 2;
710         midP.Y = midP.Y / 2;
711
712         int p1_NSEW = Kompas(midP, cenP1);
713         int p2_NSEW = Kompas(midP, cenP2);
714
715         if (p1_NSEW == p2_NSEW)
716         {
717             listBox1.Items.Add("Brik : " + p1.GetID()
718                 + " Side : " + sideP1 + " / Ret : "
719                 + p1_NSEW + " og Brik : " + p2.GetID()
720                 + " Side : " + sideP2 + " / Ret : "
721                 + p2_NSEW);
722             return true;
723         }
724
725         if (RadiusMetode(p1, p2))
726         {
727             listBox1.Items.Add("Brik : " + p1.GetID()
728                 + " Side : " + sideP1 + " / Ret : "
729                 + p1_NSEW + " og Brik : " + p2.GetID()
730                 + " Side : " + sideP2 + " / Ret : "
731                 + p2_NSEW);
732             return true;
733         }
734
735         return false;
736     }
737
738     /// <summary>
739     /// RadiusMetode
740     /// </summary>
741     private bool RadiusMetode(Puzzle p1, Puzzle p2)
742     {
743         PointPuzzle cenP1 = p1.GetCenter();
744         PointPuzzle cenP2 = p2.GetCenter();
```

```
739         double tmpLen = Math.Sqrt((cenP1.X - cenP2.X)
740             * (cenP1.X - cenP2.X) + (cenP1.Y - cenP2.Y
741             ) * (cenP1.Y - cenP2.Y));
742
743         double r1 = p1.GetRadius();
744         double r2 = p2.GetRadius();
745
746         if (r1 > tmpLen || r2 > tmpLen)
747         {
748             return true;
749         }
750
751         return false;
752     }
753
754     /// <summary>
755     /// KompasMetode
756     /// </summary>
757     private int Kompas(PointPuzzle mid, PointPuzzle
758         cen)
759     {
760         int NSWE = 0;
761
762         if (mid.X > cen.X)
763             NSWE = (NSWE + 7);
764         else if (mid.X < cen.X)
765             NSWE = (NSWE + 3);
766
767         if (mid.Y < cen.Y)
768         {
769             if (NSWE == 0)
770                 NSWE = (NSWE + 5);
771             else
772                 NSWE = (NSWE + 5) / 2;
773         }
774         else if (mid.Y > cen.Y)
775         {
776             if (NSWE == 0)
777                 NSWE = (NSWE + 1);
778             else if (NSWE == 7)
779                 NSWE = (NSWE + 9) / 2;
780             else
781                 NSWE = (NSWE + 1) / 2;
```

```
778         }
779
780         return NSWE;
781     }
782
783     /// <summary>
784     /// Finde sider om der passer til len
785     /// </summary>
786     private ArrayList FindPuzzleSide(bool small,
787                                     double len, int NotPuzzle)
788     {
789         ArrayList tmpArr = new ArrayList();
790         float tol = 1.0f * mTol;
791
792         for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
793         {
794             if (NotPuzzle != i && !((Puzzle)aPuzzle[i]
795                                     ).GetUse())
796             {
797                 for (int j = 0; j < ((Puzzle)aPuzzle[i]
798                                     ).GetCount(); j++)
799                 {
800                     double tmpError = len - ((Puzzle)
801                                             aPuzzle[i]).GetLength(j);
802
803                     if (small && ((Puzzle)aPuzzle[i]).
804                         GetSideActiv(j) && (tmpError
805                             <= tol && tmpError >= -tol))
806                         tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide
807                                     (i, j));
808                     else if (((Puzzle)aPuzzle[i]).
809                         GetSideActiv(j) && (tmpError
810                             <= tol && tmpError >= -tol))
811                         tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide
812                                     (i, j));
813                 }
814             }
815         }
816
817         return tmpArr;
818     }
819 }
```



```
810     }
811
812     /// <summary>
813     /// Finde sider som brikkerne har tilfælles
814     /// </summary>
815     private ArrayList FindPuzzleSideToPuzzle(int
        puzzleItm, int marsterPuzzleItm)
816     {
817         ArrayList tmpArr = new ArrayList();
818         double tol = mTol;
819
820         for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[
            marsterPuzzleItm]).GetCount(); i++)
821         {
822             double len = ((Puzzle)aPuzzle[
                marsterPuzzleItm]).GetLength(i);
823             PointPuzzle mpuzzleItemsStartPoint = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItm]).
                GetStartPoint(i);
824             PointPuzzle mpuzzleItemsEndPoint = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItm]).
                GetEndPoint(i);
825
826             for (int j = 0; j < ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItm]).GetCount(); j++)
827             {
828                 PointPuzzle puzzleItemsStartPoint = ((
                    Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
                    GetStartPoint(j);
829                 PointPuzzle puzzleItemsEndPoint = ((
                    Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
                    GetEndPoint(j);
830
831                 double tmpError = len - ((Puzzle)
                    aPuzzle[puzzleItm]).GetLength(j);
832
833                 if (((Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
                    GetSideActiv(j) && tmpError <= tol
                    && tmpError >= -tol)
834                 {
835                     if ((mpuzzleItemsEndPoint.X >=
                        puzzleItemsStartPoint.X - mTol
```

```

        && mpuzzleItemsEndPoint.X <=
        puzzleItemsStartPoint.X + mTol
    )
836    && (mpuzzleItemsEndPoint.Y >=
        puzzleItemsStartPoint.Y - mTol
        && mpuzzleItemsEndPoint.Y <=
        puzzleItemsStartPoint.Y + mTol
    ))
837    && ((mpuzzleItemsStartPoint.X >=
        puzzleItemsEndPoint.X - mTol
        && mpuzzleItemsStartPoint.X <=
        puzzleItemsEndPoint.X + mTol)
838    && (mpuzzleItemsStartPoint.Y >=
        puzzleItemsEndPoint.Y - mTol
        && mpuzzleItemsStartPoint.Y <=
        puzzleItemsEndPoint.Y + mTol)
    ))
839    tmpArr.Add(new
        PuzzleItemsSideToPuzzle(
            marsterPuzzleItm, i,
            puzzleItm, j));
840    }
841    }
842    }
843    return tmpArr;
844 }
845
846 /// <summary>
847 /// Gemmer løsning i en billede fil
848 /// </summary>
849 private void SaveSolution(int numbe)
850 {
851     try
852     {
853         // ArgumentException is thrown because 7
            is not an even number.
854         //Console.WriteLine("7 divided by 2 is
            {0}");
855         Bitmap newBitmap = new Bitmap(1000, 1000,
            PixelFormat.Format32bppArgb);
856         Graphics g = Graphics.FromImage(newBitmap)
            ;

```

```
857
858     Font drawFont = new Font("Arial", 16);
859     Font drawFont2 = new Font("Arial", 7);
860     SolidBrush drawBrush = new SolidBrush(
        Color.Black);
861     int xt = 300, yt = 400;
862     //float xt = 0, yt = 0;
863     //int xt = 0, yt = 0;
864     float aXm = 0, aYm = 0, aXM = 0, aXM = 0;
865     for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
866     {
867         if (!((Puzzle)aPuzzle[i]).GetUse() &&
            ((Puzzle)aPuzzle[i]).GetPut())
868         {
869             for (int j = 0; j < ((Puzzle)
                aPuzzle[i]).GetCount(); j++)
870             {
871                 if (aXm > ((Puzzle)aPuzzle[i])
                    .GetStartPoint(j).X)
872                     aXm = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                        .GetStartPoint(j).X;
873                 else if (aXm > ((Puzzle)
                    aPuzzle[i]).GetEndPoint(j)
                        .X)
874                     aXm = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                        .GetEndPoint(j).X;
875
876                 if (aXM < ((Puzzle)aPuzzle[i])
                    .GetStartPoint(j).X)
877                     aXM = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                        .GetStartPoint(j).X;
878                 else if (aXM < ((Puzzle)
                    aPuzzle[i]).GetEndPoint(j)
                        .X)
879                     aXM = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                        .GetEndPoint(j).X;
880
881                 if (aYm > ((Puzzle)aPuzzle[i])
                    .GetStartPoint(j).Y)
882                     aYm = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                        .GetStartPoint(j).Y;
```

```
883         else if (aYm > ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetEndPoint(j)
           .Y)
884             aYm = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                 .GetEndPoint(j).Y;
885
886         if (aYM < ((Puzzle)aPuzzle[i])
           .GetStartPoint(j).Y)
887             aYM = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                 .GetStartPoint(j).Y;
888         else if (aYM < ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetEndPoint(j)
           .Y)
889             aYM = ((Puzzle)aPuzzle[i])
                 .GetEndPoint(j).Y;
890
891         if (((Puzzle) aPuzzle[i]).
           GetSideActiv(j))
892         {
893             g.DrawLine(Pens.Red,
894                 ((Puzzle) aPuzzle[i]).
                   GetStartPoint(j).X
                   + xt, ((Puzzle)
                   aPuzzle[i]).
                   GetStartPoint(j).Y
                   + yt,
895                 ((Puzzle) aPuzzle[i]).
                   GetEndPoint(j).X +
                   xt, ((Puzzle)
                   aPuzzle[i]).
                   GetEndPoint(j).Y +
                   yt);
896         }
897         else
898         {
899             g.DrawLine(Pens.Green,
900                 ((Puzzle) aPuzzle[i]).
                   GetStartPoint(j).X
                   + xt, ((Puzzle)
                   aPuzzle[i]).
                   GetStartPoint(j).Y
                   + yt,
```

```
901         ((Puzzle)aPuzzle[i]).
           GetEndPoint(j).X +
           xt, ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).
           GetEndPoint(j).Y +
           yt);
902     }
903
904     g.FillEllipse(drawBrush, ((
           Puzzle)aPuzzle[i]).
           GetStartPoint(j).X + xt -
           2, ((Puzzle)aPuzzle[i]).
           GetStartPoint(j).Y + yt -
           2, 4, 4);
905     g.FillEllipse(drawBrush, ((
           Puzzle)aPuzzle[i]).
           GetEndPoint(j).X + xt - 2,
           ((Puzzle)aPuzzle[i]).
           GetEndPoint(j).Y + yt - 2,
           4, 4);
906
907
908     ///Skriver koordinater ud
909     float xs = ((Puzzle)aPuzzle[i]
           ].GetStartPoint(j).X*1.0F
           ;
910     float ys = ((Puzzle)aPuzzle[i]
           ].GetStartPoint(j).Y*1.0F
           ;
911     string text = "("+ ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetStartPoint(
           j).X + ", "+ ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetStartPoint(
           j).Y + ")";
912     e.Graphics.DrawString(text,
           drawFont2, drawBrush, xs,
           ys);
913     */
914     }
915
916     PointPuzzle tmpPoint = ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetCenter();
```

```

917         float x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
918         float y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
919         float rad = (float)((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetRadius();
920
921         //g.DrawEllipse(Pens.Blue, x - rad
           , y - rad, rad * 2, rad * 2);
922         g.FillEllipse(drawBrush, x - 1, y
           - 1, 1 * 2, 1 * 2);
923
924         g.DrawString("ID" + ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetID(),
925
           drawFont
           ,
           drawBrush
           ,
           x,
           y
           );
926
927         ArrayList tmpCenterList = ((Puzzle)
           aPuzzle[i]).GetCenterList();
928
929         for (int j = 0; j < tmpCenterList.
           Count; j++)
930         {
931             tmpPoint = ((PuzzleItemsCenter)
           tmpCenterList[j]).cen;
932             x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
933             y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
934
935             g.DrawString("ID" + ((
           PuzzleItemsCenter)
           tmpCenterList[j]).nr,
936
           drawFont
           ,
           drawBrush
           ,
           x,
           y
           );
937     }

```

```
938         }
939     }
940 }
941 double tmpAreal = (aXM - aXm) * (aYM - aYm
942 );
943 // if (tmpAreal <= mAreal)
944 {
945     mAreal = tmpAreal;
946     if (mAreal < (740 * 580))
947         mAreal = (740 * 580);
948     newBitmap.Save("Z" + numbe + ".png",
949         ImageFormat.Png);
950 }
951 }
952 catch (ArgumentException)
953 {
954     // Show the user that 7 cannot be divided
955     // by 2.
956     //Console.WriteLine("7 is not divided by 2
957     //integrally.");
958     MessageBox.Show("Nej den kan ikke nr : " +
959         mFileCon);
960     //listBox1.Items.Add("Nej den kan ikke nr
961     // : " + mFileCon);
962 }
963 }
964 }
965
966 /// <summary>
967 /// Gemmer løsning i en Text fil
968 /// </summary>
969 private void SaveSolutionInText(int numbe)
970 {
971     try
972     {
973         StreamWriter fr = new StreamWriter("ZB" +
974             numbe + ".csv");
975         StreamWriter fc = new StreamWriter("ZC" +
976             numbe + ".csv");
977         int xt = 300, yt = 400;
978         float xs = 0, ys = 0;
```

```
972         fr.WriteLine("x;y;c");
973         fc.WriteLine("x;y;n");
974
975     for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
976     {
977         if (!((Puzzle)aPuzzle[i]).GetUse() &&
978             ((Puzzle)aPuzzle[i]).GetPut())
979         {
980             for (int j = 0; j < ((Puzzle)
981                 aPuzzle[i]).GetCount(); j++)
982             {
983                 if (((Puzzle)aPuzzle[i]).
984                     GetSideActiv(j))
985                 {
986                     xs = ((Puzzle)aPuzzle[i])
987                         .GetStartPoint(j).X +
988                         xt);
989                     ys = ((Puzzle)aPuzzle[i])
990                         .GetStartPoint(j).Y +
991                         yt);
992                     fr.WriteLine(xs+" "+ys+";r
993                         ");
994                     xs = ((Puzzle)aPuzzle[i])
995                         .GetEndPoint(j).X + xt
996                         );
997                     ys = ((Puzzle)aPuzzle[i])
998                         .GetEndPoint(j).Y + yt
999                         );
1000                    fr.WriteLine(xs+" "+ys+";r
1001                        ");
1002                }
1003                else
1004                {
1005                    xs = ((Puzzle)aPuzzle[i])
1006                        .GetStartPoint(j).X +
1007                        xt);
1008                    ys = ((Puzzle)aPuzzle[i])
1009                        .GetStartPoint(j).Y +
1010                        yt);
1011                    fr.WriteLine(xs + " " +
1012                        ys + ";g");
1013                }
1014            }
1015        }
1016    }
```



```
995         xs = (((Puzzle)aPuzzle[i])
996             .GetEndPoint(j).X + xt
997             );
998         ys = (((Puzzle)aPuzzle[i])
999             .GetEndPoint(j).Y + yt
1000             );
1001         fr.WriteLine(xs + ";" + ys
1002             + ";g");
1003     }
1004 }
1005
1006 PointPuzzle tmpPoint = ((Puzzle)
1007     aPuzzle[i]).GetCenter();
1008 xs = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1009 ys = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1010
1011 fc.WriteLine(xs + ";" + ys + ";" +
1012     ((Puzzle)aPuzzle[i]).GetID()
1013     );
1014
1015 ArrayList tmpCenterList = ((Puzzle
1016     )aPuzzle[i]).GetCenterList();
1017
1018 for (int j = 0; j < tmpCenterList.
1019     Count; j++)
1020 {
1021     tmpPoint = ((PuzzleItemsCenter
1022         )tmpCenterList[j]).cen;
1023     xs = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1024     ys = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1025
1026     fc.WriteLine(xs + ";" + ys + "
1027         ;" + ((PuzzleItemsCenter)
1028             tmpCenterList[j]).nr);
1029 }
1030 }
1031 }
1032
1033 fc.Close();
1034 fr.Close();
1035 }
```

```
1024         }
1025         catch (ArgumentException)
1026         {
1027             // Show the user that 7 cannot be divided
1028             // by 2.
1029             //Console.WriteLine("7 is not divided by 2
1030             //integrally.");
1031             MessageBox.Show("Nej den kan ikke nr : " +
1032                 mFileCon);
1033             //listBox1.Items.Add("Nej den kan ikke nr
1034             // : " + mFileCon);
1035         }
1036     }
1037 }
```

## C.1.2 PuzzleAlgo4.cs

```
1 using System;
2 using System.Drawing;
3 using System.Collections;
4 using System.ComponentModel;
5 using System.Windows.Forms;
6 using System.Data;
7 using System.IO;
8 using System.Threading;
9 using System.Drawing.Imaging;
10
11 namespace PuzzleAlgo4
12 {
13     /// <summary>
14     /// Summary description for Form1.
15     /// </summary>
16     public class Form1 : System.Windows.Forms.Form
17     {
18         private System.Windows.Forms.ListBox listBox1;
19         private System.Windows.Forms.Button btStart;
20         private ArrayList aPuzzle = new ArrayList();
21         private Form2 mForm2 = new Form2();
22         private ArrayList aPuzzleLength = new ArrayList();
23         private float arealglob;
24         private float xGglob;
25         private float yGglob;
26         private int mCon, mFileCon;
27         private float mTol = 1.9f;
28         private float mDegTol = 0.5f;
29         private DateTime mTimerStart, mTimerEnd;
30         private double mAreal = 10000000.0;
31         private double mTolAreal = 0.0;
32         private int muh = 0;
33         private int muh2 = 0;
34         private ArrayList ListPutPuzzle = new ArrayList();
35         private ArrayList ListBefore = new ArrayList();
36         private int Liste = 0;
37
38         /// <summary>
39         /// Required designer variable.
40         /// </summary>
```

```
41     private System.ComponentModel.Container components =
        null;
42
43     public Form1()
44     {
45         InitializeComponent();
46     }
47
48         /// <summary>
49         /// Clean up any resources being used.
50         /// </summary>
51     protected override void Dispose( bool disposing )
52     {
53         if( disposing )
54         {
55             if (components != null)
56             {
57                 components.Dispose();
58             }
59         }
60         base.Dispose( disposing );
61     }
62
63     #region Windows Form Designer generated code
64     /// <summary>
65     /// Required method for Designer support - do not modify
66     /// the contents of this method with the code editor.
67     /// </summary>
68     private void InitializeComponent()
69     {
70         this.listBox1 = new System.Windows.Forms.
            ListBox();
71         this.btStart = new System.Windows.Forms.Button
            ();
72         this.SuspendLayout();
73         //
74         // listBox1
75         //
76         this.listBox1.Location = new System.Drawing.
            Point(8, 16);
77         this.listBox1.Name = "listBox1";
```

```
78         this.listBox1.SelectionMode = System.Windows.  
           Forms.SelectionMode.MultiExtended;  
79         this.listBox1.Size = new System.Drawing.Size  
           (373, 238);  
80         this.listBox1.TabIndex = 0;  
81         //  
82         // btStart  
83         //  
84         this.btStart.Location = new System.Drawing.  
           Point(8, 264);  
85         this.btStart.Name = "btStart";  
86         this.btStart.Size = new System.Drawing.Size  
           (75, 23);  
87         this.btStart.TabIndex = 1;  
88         this.btStart.Text = "Start";  
89         this.btStart.Click += new System.EventHandler(  
           this.btStart_Click);  
90         //  
91         // Form1  
92         //  
93         this.AutoScaleBaseSize = new System.Drawing.  
           Size(5, 13);  
94         this.ClientSize = new System.Drawing.Size(393,  
           294);  
95         this.Controls.Add(this.btStart);  
96         this.Controls.Add(this.listBox1);  
97         this.Name = "Form1";  
98         this.Text = "Form1";  
99         this.ResumeLayout (false);  
100    }  
101    }  
102    #endregion  
103  
104    /// <summary>  
105    /// The main entry point for the application.  
106    /// </summary>  
107    [STAThread]  
108    static void Main()  
109    {  
110        Application.Run(new Form1());  
111    }  
112
```

```
113     /// <summary>
114     /// Knappen som der start hele lægningen at
115         brikkerne
116     /// </summary>
117     private void btStart_Click(object sender, System.
118         EventArgs e)
119     {
120         mTimerStart = DateTime.Now;
121         mTol = 1.5f;
122         mCon = 0;
123         mFileCon = 1;
124         string FileN = "Brik15";
125         string tmpFileName = FileN + mCon + ".csv";
126         aPuzzle.Clear();
127
128         // Indlæser alle brikkerne
129         while (File.Exists(tmpFileName))
130         {
131             Puzzle tmpPuzzle = new Puzzle();
132             StreamReader st = new StreamReader(
133                 tmpFileName);
134             string[] aStr = st.ReadLine().Split(',');
135             aStr = st.ReadLine().Split(',');
136             float xF = (float)Convert.ToDouble(aStr
137                 [0].Replace('.', ','));
138             float yF = (float)Convert.ToDouble(aStr
139                 [1].Replace('.', ','));
140             aStr = st.ReadLine().Split(',');
141             float xE = (float)Convert.ToDouble(aStr
142                 [0].Replace('.', ','));
143             float yE = (float)Convert.ToDouble(aStr
144                 [1].Replace('.', ','));
145             float areal = xF * yE - xE * yF;
146
147             float xG = (xF + xE) * (xF * yE - xE * yF)
148                 ;
149             float yG = (yF + yE) * (xF * yE - xE * yF)
150                 ;
```

```
146
147     int conG = 1;
148
149     bool stop = false;
150
151     int tmpSideCon = 0;
152     // gremmer brikkernes sider i objektet og
153     // regne areale ud på dem
154     while (stop != true)
155     {
156         try
157         {
158             double tmpLen = Math.Sqrt((xF - xE
159                 ) * (xF - xE) + (yF - yE) * (
160                 yF - yE));
161
162             tmpSideCon = tmpPuzzle.SetLength(
163                 tmpLen, new PointPuzzle(xF, yF
164                 ), new PointPuzzle(xE, yE));
165
166             aStr = st.ReadLine().Split(',');
167             xF = (float)Convert.ToDouble(aStr
168                 [0].Replace('.', ','));
169             yF = (float)Convert.ToDouble(aStr
170                 [1].Replace('.', ','));
171
172             aStr = st.ReadLine().Split(',');
173             xE = (float)Convert.ToDouble(aStr
174                 [0].Replace('.', ','));
175             yE = (float)Convert.ToDouble(aStr
176                 [1].Replace('.', ','));
177
178             areal += xF * yE - xE * yF;
179
180             xG += (xF + xE) * (xF * yE - xE *
181                 yF);
182             yG += (yF + yE) * (xF * yE - xE *
183                 yF);
184             conG += 1;
185
186             aPuzzleLength.Add(new
187                 PuzzleItemsSide(tmpLen, mCon,
```

```

        tmpSideCon - 1));
176     }
177     catch (Exception)
178     {
179         stop = true;
180         st.Close();
181     }
182 }
183 areal = Math.Abs(areal * 0.5f);
184
185 float cenXF = (1 / (6 * areal)) * xG;
186 float cenYF = (1 / (6 * areal)) * yG;
187
188 int cenX = Convert.ToInt32(cenXF);
189 int cenY = Convert.ToInt32(cenYF);
190
191 double radius = Math.Sqrt(areal / Math.PI)
192     ;
193
194 mTolAreal += areal;
195
196 listBox1.Items.Add("Brik : " + mCon + "
197     Areal : " + areal + " (X,Y)=( " + cenX
198     + ", " + cenY + ")");
199
200 tmpPuzzle.SetRadius(radius);
201 tmpPuzzle.SetID(mCon);
202 tmpPuzzle.SetCenter(cenX, cenY);
203
204 aPuzzle.Add(tmpPuzzle);
205
206 mCon++;
207 tmpFileName = FileN + mCon + ".csv";
208 }
209
210 // Sorter listen med brikker
211 listBox1.Items.Add("Sorter.....");
212 Mergesort(aPuzzleLength, 0, aPuzzleLength.
213     Count-1);
214
215 // Køre Koktalmetoden til den ikke kan køres
216     mere
```



```
212         while (MakePuzzle())
213         {
214             listBox1.Items.Add("Engang til...");
215         }
216
217         // Køre backtrackingmetoden fra den første
218         // brik som ikke er blive lagt.
219         for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
220         {
221             if (!((Puzzle) aPuzzle[i]).GetUse())
222             {
223                 ((Puzzle) aPuzzle[i]).SetPut(true);
224                 ListPutPuzzle.Add(i);
225                 FindPuzzle(i, new PuzzleItemsSide[0],
226                     0);
227                 ((Puzzle) aPuzzle[i]).SetPut(false);
228                 break;
229             }
230         }
231
232         mTimerEnd = DateTime.Now;
233
234         listBox1.Items.Add("Timer : "+(mTimerEnd -
235             mTimerStart));
236
237         mForm2.Show();
238         mForm2.ViewArray(aPuzzle);
239
240         mForm2.SaveSolution(0);
241     }
242
243     /// <summary>
244     /// Funktion der finde brikker som der kan sam
245     /// samlter brikker
246     /// </summary>
247     private bool TiePuzzle(int marsterPuzzleItem, int
248         marsterPuzzleSide)
249     {
250         muh++;
251     }
```

```
248         float marsterDeg = ((Puzzle)aPuzzle[
                marsterPuzzleItem]).GetDeg(
                marsterPuzzleSide);
249
250     PointPuzzle marsterPuzzleItemsCenter = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
                GetCenter();
251     ArrayList marsterPuzzleItemsCenterList = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
                GetCenterList();
252
253     double marsterPuzzleSideLen = ((Puzzle)aPuzzle
                [marsterPuzzleItem]).GetLength(
                marsterPuzzleSide);
254     PointPuzzle marsterPuzzleItemsStartPoint = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
                GetStartPoint(marsterPuzzleSide);
255     PointPuzzle marsterPuzzleItemsEndPoint = ((
                Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
                GetEndPoint(marsterPuzzleSide);
256     int marsterCon = ((Puzzle)aPuzzle[
                marsterPuzzleItem]).GetCount();
257
258     // finde brikker som der kan lige til
                marsterPuzzleSide
259     ArrayList list_side = new ArrayList();
260     list_side = FindPuzzleSide(
                marsterPuzzleSideLen, marsterPuzzleItem,
                0, aPuzzleLength.Count-1);
261
262     // hvis der kun findes en så kan der måske sam
                samlse
263     if (list_side.Count == 1)
264     {
265         int puzzleItems = ((PuzzleItemsSide)
                list_side[0]).masterPuzzle;
266         int puzzleItemsSide = ((PuzzleItemsSide)
                list_side[0]).masterPuzzleSide;
267         int puzzleCon = ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItems]).GetCount();
268         PointPuzzle puzzleItemsStartPoint = ((
                Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).
```

```
                GetStartPoint(puzzleItemsSide);
269 PointPuzzle puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle
                )aPuzzle[puzzleItems]).GetEndPoint(
                puzzleItemsSide);
270
271 // roter brikken så brikken passe til
                marsterPuzzleSide
272 //((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).Rotet(
                marsterDeg, puzzleItemsSide);
273 puzzleItemsStartPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItems]).GetStartPoint(
                puzzleItemsSide);
274 puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItems]).GetEndPoint(
                puzzleItemsSide);
275
276 // flytter brikken til masterPuzzle
277 ((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).MoveToOrion
                (marsterPuzzleItemsStartPoint,
                puzzleItemsEndPoint);
278 puzzleItemsStartPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItems]).GetStartPoint(
                puzzleItemsSide);
279 puzzleItemsEndPoint = ((Puzzle)aPuzzle[
                puzzleItems]).GetEndPoint(
                puzzleItemsSide);
280
281 PointPuzzle puzzleItemsCenter = ((Puzzle)
                aPuzzle[puzzleItems]).GetCenter();
282 ArrayList puzzleItemsCenterList = ((Puzzle
                )aPuzzle[puzzleItems]).GetCenterList()
                ;
283
284 // Ser er det to brikke passer sammen
285 if (!LineTurn(((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems
                ]), ((Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItem
                ]), puzzleItemsSide, marsterPuzzleSide
                )
286         && ((marsterPuzzleItemsEndPoint.X >=
                puzzleItemsStartPoint.X-mTol &&
                marsterPuzzleItemsEndPoint.X <=
                puzzleItemsStartPoint.X+mTol)
```

```
287         && (marsterPuzzleItemsEndPoint.Y >=
           puzzleItemsStartPoint.Y-mTol &&
           marsterPuzzleItemsEndPoint.Y <=
           puzzleItemsStartPoint.Y+mTol))
288         && ((marsterPuzzleItemsStartPoint.X >=
           puzzleItemsEndPoint.X - mTol &&
           marsterPuzzleItemsStartPoint.X <=
           puzzleItemsEndPoint.X + mTol)
289         && (marsterPuzzleItemsStartPoint.Y >=
           puzzleItemsEndPoint.Y - mTol &&
           marsterPuzzleItemsStartPoint.Y <=
           puzzleItemsEndPoint.Y + mTol)))
290     {
291         // finde de sider som de to brikker
           // har tilfalses
292         ArrayList listSideAcitv = new
           ArrayList();
293         listSideAcitv = FindPuzzleSideToPuzzle
           (marsterPuzzleItem, puzzleItems);
294
295         // deaktiver de side de har til falses
296         for (int i = 0; i < listSideAcitv.
           Count; i++)
297         {
298             int mPuzzleItems = ((
           PuzzleItemsSideToPuzzle)
           listSideAcitv[i]).masterPuzzle
           ;
299             int mPuzzleItemsSide = ((
           PuzzleItemsSideToPuzzle)
           listSideAcitv[i]).
           masterPuzzleSide;
300             int sPuzzleItems = ((
           PuzzleItemsSideToPuzzle)
           listSideAcitv[i]).PuzzleItm;
301             int sPuzzleItemsSide = ((
           PuzzleItemsSideToPuzzle)
           listSideAcitv[i]).PuzzleSide;
302
303             ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
           SetNeighbourPuzzle(
           mPuzzleItemsSide, sPuzzleItems
```

```
    , sPuzzleItemsSide);
304 ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
    SideDeactiv(mPuzzleItemsSide);
305 ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
    SetNeighbourPuzzle(
        sPuzzleItemsSide, mPuzzleItems
        , mPuzzleItemsSide);
306 ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
    SideDeactiv(sPuzzleItemsSide);
307 }
308
309 ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzleItem]).
    SetUse(true);
310 ((Puzzle) aPuzzle[puzzleItems]).SetUse(
    true);
311
312 try
313 {
314     int con = (puzzleCon + marsterCon)
        - (listSideAcitiv.Count * 2);
315     arealglob = 0;
316     xGglob = 0;
317     yGglob = 0;
318     Puzzle tmpPuzzle = new Puzzle();
319
320     // samlter de to brikker sammen og
        finde ny ID til den nye brik
321     //tmpPuzzle = AddPuzzleToPuzzle(
        marsterPuzzleItem, 0, 0, con,
        tmpPuzzle);
322     tmpPuzzle = AddPuzzleToPuzzle(
        puzzleItems, 0, 0, con,
        tmpPuzzle);
323     tmpPuzzle.SetID(aPuzzle.Count);
324
325     // regne arealet ud på den nye
        brik fra den globale variable
326     arealglob = Math.Abs(arealglob *
        0.5f);
327
328     // regne centum ud på den ny brik
```

```
329         float cenXF = (1 / (6 * arealglob)
330             ) * xGglob;
331         float cenYF = (1 / (6 * arealglob)
332             ) * yGglob;
333         int cenX = Convert.ToInt32(cenXF);
334         int cenY = Convert.ToInt32(cenYF);
335         double radius = Math.Sqrt(
336             arealglob / Math.PI);
337         listBox1.Items.Add("Brik : " +
338             aPuzzle.Count + " Areal : " +
339             arealglob + " (X,Y)=( " + cenX
340             + ", " + cenY + ")");
341         tmpPuzzle.SetRadius(radius);
342         tmpPuzzle.SetCenter(cenX, cenY);
343         // sam samler sider som har den
344         // samme vinkel
345         tmpPuzzle = ComplexPuzzleItems(
346             tmpPuzzle);
347         // overføre centumerne til den nye
348         // brik og overføre ikke sam
349         // samlede brikker centumer
350         if (mCon > marsterPuzzleItem)
351             tmpPuzzle.AddCenterToList(
352                 marsterPuzzleItem,
353                 marsterPuzzleItemsCenter);
354         if (mCon > puzzleItems)
355             tmpPuzzle.AddCenterToList(
356                 puzzleItems,
357                 puzzleItemsCenter);
358         for (int i = 0; i <
359             marsterPuzzleItemsCenterList.
360             Count; i++)
361         {
362             tmpPuzzle.AddCenterToList(((
363                 PuzzleItemsCenter)
364                 marsterPuzzleItemsCenterList
365                 [i]).nr,
```

```
352             ((PuzzleItemsCenter)
                marsterPuzzleItemsCenterList
                [i]).cen);
353     }
354
355     for (int i = 0; i <
        puzzleItemsCenterList.Count; i
        ++)
356     {
357         tmpPuzzle.AddCenterToList(((
            PuzzleItemsCenter)
            puzzleItemsCenterList[i]).
            nr,
358             ((PuzzleItemsCenter)
                puzzleItemsCenterList[
                i]).cen);
359     }
360
361     // tilføje nye brik til listen.
362     aPuzzle.Add(tmpPuzzle);
363
364     listBox1.Items.Add("Brik : " +
        marsterPuzzleItem + " side : "
        + marsterPuzzleSide +
365         " Lige med brik : " +
            puzzleItems + " side : " +
            puzzleItemsSide);
366
367     //tilføjer den nye briks sider til
        listen og sotrer den med
        Margesort
368     for (int i = 0; i < tmpPuzzle.
        GetCount(); i++)
369     {
370         aPuzzleLength.Add(new
            PuzzleItemsSide(tmpPuzzle.
            GetLength(i), tmpPuzzle.
            GetID(), i));
371     }
372     listBox1.Items.Add("Sorter.....");
373     Mergesort(aPuzzleLength, 0,
        aPuzzleLength.Count - 1);
```

```
374
375         return true;
376     }
377     catch (Exception e)
378     {
379         for (int i = 0; i < listSideAcitv.
380             Count; i++)
381         {
382             int mPuzzleItems = ((
383                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
384                 listSideAcitv[i]).
385                 masterPuzzle;
386             int mPuzzleItemsSide = ((
387                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
388                 listSideAcitv[i]).
389                 masterPuzzleSide;
390             int sPuzzleItems = ((
391                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
392                 listSideAcitv[i]).
393                 PuzzleItm;
394             int sPuzzleItemsSide = ((
395                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
396                 listSideAcitv[i]).
397                 PuzzleSide;
398
399             ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems
400                 ]).SetNeighbourPuzzle(
401                 mPuzzleItemsSide, -1, -1);
402             ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems
403                 ]).SideActiv(
404                 mPuzzleItemsSide);
405             ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems
406                 ]).SetNeighbourPuzzle(
407                 sPuzzleItemsSide, -1, -1);
408             ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems
409                 ]).SideActiv(
410                 sPuzzleItemsSide);
411         }
412
413         ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzleItem
414             ]).SetUse(false);
```



```
393             ((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).
394                 SetUse(false);
395         }
396     else
397     {
398         ((Puzzle)aPuzzle[puzzleItems]).
399             SetOrionBack();
400     }
401
402     return false;
403 }
404
405 /// <summary>
406 /// Funktion start coktalmetoden
407 /// </summary>
408 private bool MakePuzzle()
409 {
410     bool tmpbool = false;
411
412     for (int j = 0; j < aPuzzle.Count; j++)
413     {
414         for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[j]).
415             GetCount(); i++)
416             //if ((Puzzle)aPuzzle[j]).
417                 GetSideActiv(i)
418                 if (!((Puzzle)aPuzzle[j]).GetUse())
419                     if (TiePuzzle(j, i))
420                     {
421                         tmpbool = true;
422                         j = 0;
423                         break;
424                     }
425             }
426         //Hvis der er sket en samsamling så returnes
427         true så funktion kan gøre igen.
428         return tmpbool;
429     }
430
431 /// <summary>
432 /// Funktion som smalter brikker sammen
```

```
430     /// </summary>
431     private Puzzle AddPuzzleToPuzzle(int
        startPuzzleitm, int startSide, int con, int
        conMax, Puzzle puzzle)
432     {
433         Puzzle tmpPuzzle = puzzle;
434         int tmpCon = con;
435         int tmpMax = conMax;
436         int tmpSide = startSide;
437         int sidecon = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
            ]).GetCount();
438
439         // her undersøg hvor mange sider der ikke er
            aktive
440         while (!(Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm]).
            GetSideActiv(tmpSide) && tmpSide < sidecon
            )
            tmpSide++;
441
442
443         if (tmpSide >= sidecon)
444             tmpSide = 0;
445
446         // her ligge de sider der er aktive fra de to
            brikker over i det ny objekt
447         while (tmpCon < tmpMax && ((Puzzle)aPuzzle[
            startPuzzleitm]).GetSideActiv(tmpSide))
448         {
449             tmpPuzzle.SetLength(((Puzzle)aPuzzle[
                startPuzzleitm]).GetLength(tmpSide),
            ((Puzzle)aPuzzle[
                startPuzzleitm]).
                GetStartPoint(tmpSide),
            ((Puzzle)aPuzzle[
                startPuzzleitm]).
                GetEndPoint(tmpSide));
450
451
452             float xF = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
                ]).GetStartPoint(tmpSide).X;
453             float yF = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
                ]).GetStartPoint(tmpSide).Y;
454             float xE = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
                ]).GetEndPoint(tmpSide).X;
```

```
456         float yE = ((Puzzle)aPuzzle[startPuzzleitm
457                    ]).GetEndPoint(tmpSide).Y;
458
459         arealglob += xF * yE - xE * yF;
460
461         xGglob += (xF + xE) * (xF * yE - xE * yF);
462         yGglob += (yF + yE) * (xF * yE - xE * yF);
463
464         tmpCon++;
465         tmpSide++;
466
467         if (tmpSide >= sidecon)
468             tmpSide = 0;
469     }
470
471     if (tmpCon >= tmpMax)
472         return tmpPuzzle;
473
474     // hvis der er flere side klades funktionen
475     // igen
476     int newPuzzleItems = ((Puzzle)aPuzzle[
477                          startPuzzleitm]).GetNeighbourPuzzle(
478                          tmpSide);
479     int newPuzzleItemsSide = ((Puzzle)aPuzzle[
480                             startPuzzleitm]).GetNeighbourPuzzleSide(
481                             tmpSide)+1;
482
483     return AddPuzzleToPuzzle(newPuzzleItems,
484                             newPuzzleItemsSide, tmpCon, conMax,
485                             tmpPuzzle);
486 }
487
488 /// <summary>
489 /// Funktion som finde sider med samme viklen og
490 lave dem om en lang side
491 /// </summary>
492 private Puzzle ComplexPuzzleItems(Puzzle puzzle)
493 {
494     Puzzle tmpPuzzle = puzzle;
```

```
488         PointPuzzle startPk = tmpPuzzle.GetStartPoint
           (0);
489         PointPuzzle endPk = tmpPuzzle.GetEndPoint(0);
490         PointPuzzle tmpPk = endPk - startPk;
491
492         // Finde vinkel på den første side
493         float newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math
           .Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y * tmpPk.
           Y));
494         if (tmpPk.Y > 0)
495             newDeg = (float)((Math.PI * 2 - newDeg) /
           Math.PI) * 180.0f;
496         else
497             newDeg = (float)(newDeg / Math.PI) * 180.0
           f;
498
499         float oldDeg = newDeg;
500
501         int k = 1;
502         while (k < tmpPuzzle.GetCount())
503         {
504             startPk = tmpPuzzle.GetStartPoint(k);
505             endPk = tmpPuzzle.GetEndPoint(k);
506             tmpPk = endPk - startPk;
507
508             // Finde vinkel på den næste side
509             newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math.
           Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y *
           tmpPk.Y));
510             if (tmpPk.Y > 0)
511                 newDeg = (float)((Math.PI * 2 - newDeg
           ) / Math.PI) * 180.0f;
512             else
513                 newDeg = (float)(newDeg / Math.PI) *
           180.0f;
514
515             listBox1.Items.Add("Brik : " + tmpPuzzle.
           GetID() + " Side : " + (k - 1) + "
           Vinkel : "
516                 + oldDeg.ToString() + " Side : " + k +
           " Vinkel : " + newDeg.ToString());
           ;

```

```

517
518         float tmp = newDeg;
519
520         if(oldDeg > 180)
521             tmp = 360 - oldDeg;
522         else
523             tmp = 180 - oldDeg;
524
525         // Se om det to side har den samme vinkel,
526         // hvis den er ligge siderne sammen.
527         if ((oldDeg >= newDeg - mDegTol && oldDeg
528             <= newDeg + mDegTol) ||
529             (tmp >= newDeg - mDegTol && tmp <=
530              newDeg + mDegTol))
531         {
532             tmpPuzzle.SetEndPoint(tmpPuzzle.
533                 GetLength(k - 1) + tmpPuzzle.
534                 GetLength(k), tmpPuzzle.
535                 GetEndPoint(k), k - 1);
536             tmpPuzzle.DelSide(k);
537
538         }
539         else
540         {
541             k++;
542         }
543
544         oldDeg = newDeg;
545     }
546
547     return tmpPuzzle;
548 }
549
550 /// <summary>
551 /// Backtracking funktionen
552 /// </summary>
553 private bool FindPuzzle(int puzzleNr,
554     PuzzleItemsSide[] inLength, int startIndex)
555 {
556     muh2++;
557 }

```

```
552         //regne den nye liste ud
553         Liste = Liste * 10 + puzzleNr;
554         ArrayList SideActiv = new ArrayList();
555
556         //undersøger om den lige har være lavde før
557         bool stopL = false;
558         for (int i = 0; i < ListBefore.Count; i++)
559             if (Liste == ((int)ListBefore[i]))
560                 stopL = true;
561
562         if (stopL)
563             return false;
564
565         // ser om hvor mange brikker som der er blive
566         // lagt, hvis der er alle så gemmes en
567         // løsning
568         int con = 0;
569         for (int i = 1; i < aPuzzle.Count; i++)
570         {
571             if (!(Puzzle)aPuzzle[i].GetUse() && !((
572                 Puzzle)aPuzzle[i].GetPut())
573             {
574                 con++;
575             }
576         }
577         if (con <= 1)
578         {
579             //SaveSolution(mFileCon);
580             SaveSolutionInText(mFileCon);
581             mFileCon++;
582         }
583
584         // overføre side på brikken til listen om side
585         // som der kan ligges til
586         int tmpArrayCon = inLength.Length;
587         tmpArrayCon += ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr]).
588             GetCount();
589
590         PuzzleItemsSide[] activSideArray = new
591             PuzzleItemsSide[tmpArrayCon];
```

```
588
589     for (int i = 0; i < inLength.Length; i++)
590         activSideArray[i] = inLength[i];
591
592     for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr
593 ]).GetCount(); i++)
594     {
595         PuzzleItemsSide tmpPIS = new
596             PuzzleItemsSide();
597         tmpPIS.len = ((Puzzle)aPuzzle[puzzleNr]).
598             GetLength(i);
599         tmpPIS.masterPuzzle = puzzleNr;
600         tmpPIS.masterPuzzleSide = i;
601
602         activSideArray[i + inLength.Length] =
603             tmpPIS;
604     }
605
606     //----- Finde side som ligge og
607     passer til brikken -----
608
609     for(int i=0; i<ListPutPuzzle.Count; i++)
610     {
611         int tmpPuzzle = ((int>ListPutPuzzle[i]);
612
613         ArrayList listSideAcitv = new ArrayList();
614         listSideAcitv = FindPuzzleSideToPuzzle(
615             puzzleNr, tmpPuzzle);
616
617         for (int j = 0; j < listSideAcitv.Count; j
618             ++)
619         {
620             SideActiv.Add(listSideAcitv[j]);
621             int mPuzzleItems = ((
622                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
623                 listSideAcitv[j]).masterPuzzle;
624             int mPuzzleItemsSide = ((
625                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
626                 listSideAcitv[j]).masterPuzzleSide
627                 ;
628             int sPuzzleItems = ((
629                 PuzzleItemsSideToPuzzle)
```

```
        listSideAcitv[j]).PuzzleItm;
617     int sPuzzleItemsSide = ((
        PuzzleItemsSideToPuzzle)
        listSideAcitv[j]).PuzzleSide;
618
619     ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
        SetNeighbourPuzzle(
        mPuzzleItemsSide, sPuzzleItems,
        sPuzzleItemsSide);
620     ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).
        SideDeactiv(mPuzzleItemsSide);
621     ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
        SetNeighbourPuzzle(
        sPuzzleItemsSide, mPuzzleItems,
        mPuzzleItemsSide);
622     ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).
        SideDeactiv(sPuzzleItemsSide);
623     }
624
625     }
626
627     //----- her start findingen at
        brikker tilsiderne -----
628
629     for (int i = startIndex; i < activSideArray.
        Length; i++)
630     {
631         int marsterPuzzle = activSideArray[i].
        masterPuzzle;
632         int marsterPuzzleSide = activSideArray[i].
        masterPuzzleSide;
633         float marsterDeg = ((Puzzle) aPuzzle[
        marsterPuzzle]).GetDeg(
        marsterPuzzleSide);
634         double marsterPuzzleSideLen = ((Puzzle)
        aPuzzle[marsterPuzzle]).GetLength(
        marsterPuzzleSide);
635         PointPuzzle marsterPuzzleItemsStartPoint =
        ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
        GetStartPoint(marsterPuzzleSide);
636         PointPuzzle marsterPuzzleItemsEndPoint =
        ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
```



```
GetEndPoint(marsterPuzzleSide);
637
638 if (((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle]).
GetSideActiv(marsterPuzzleSide))
639 {
640     ArrayList tmpArray = new ArrayList();
641     tmpArray = FindPuzzleSide(
        marsterPuzzleSideLen, puzzleNr, 0,
        aPuzzleLength.Count - 1);
642
643     // køre listen igen for hver side som
        der er blive funde.
644     for (int j = 0; j < tmpArray.Count; j
        ++)
645     {
646         bool stop = false;
647         int tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)
        tmpArray[j]).masterPuzzle;
648         int tmpPuzzleSide = ((
        PuzzleItemsSide)tmpArray[j]).
        masterPuzzleSide;
649         PointPuzzle
        tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
        Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        GetStartPoint(tmpPuzzleSide);
650         PointPuzzle tmpPuzzleItemsEndPoint
        = ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle
        ]).GetEndPoint(tmpPuzzleSide);
651
652         // hvis brikken ikke er blive lagt
        bliver den roter og flytte
        til marster brikken
653         if (!((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
        GetPut())
654         {
655             // ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
            .Rotet(marsterDeg,
            tmpPuzzleSide);
656             tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
            Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
            .GetStartPoint(
            tmpPuzzleSide);
```

```
657         tmpPuzzleItemsEndPoint = ((
            Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
            .GetEndPoint(tmpPuzzleSide
            );
658
659         ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
            MoveToOrion(
                marsterPuzzleItemsStartPoint
                , tmpPuzzleItemsEndPoint);
660 tmpPuzzleItemsStartPoint = ((
            Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
            .GetStartPoint(
                tmpPuzzleSide);
661 tmpPuzzleItemsEndPoint = ((
            Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle])
            .GetEndPoint(tmpPuzzleSide
            );
662
663         for (int k = 0; k <
            ListPutPuzzle.Count; k++)
664         {
665             if (RadiusMetode(((Puzzle)
                aPuzzle[tmpPuzzle]),
                ((Puzzle) aPuzzle[ ((int)
                )ListPutPuzzle[k]])))
                stop = true;
666         }
667     }
668 }
669 else
670     stop = true;
671
672     // Under søger om brikken kan
        // ligge sammen.
673     if (!stop && ((Puzzle) aPuzzle[
        tmpPuzzle]).GetSideActiv(
        tmpPuzzleSide)
674     && !LineTurn(((Puzzle) aPuzzle[
        tmpPuzzle]), ((Puzzle) aPuzzle[
        marsterPuzzle]), tmpPuzzleSide
        , marsterPuzzleSide)
675     && ((marsterPuzzleItemsEndPoint.X
        >= tmpPuzzleItemsStartPoint.X
```

```

- mTol &&
marsterPuzzleItemsEndPoint.X
<= tmpPuzzleItemsStartPoint.X
+ mTol)
676 && (marsterPuzzleItemsEndPoint.Y
>= tmpPuzzleItemsStartPoint.Y
- mTol &&
marsterPuzzleItemsEndPoint.Y
<= tmpPuzzleItemsStartPoint.Y
+ mTol))
677 && ((marsterPuzzleItemsStartPoint.
X >= tmpPuzzleItemsEndPoint.X
- mTol &&
marsterPuzzleItemsStartPoint.X
<= tmpPuzzleItemsEndPoint.X +
mTol)
678 && (marsterPuzzleItemsStartPoint.Y
>= tmpPuzzleItemsEndPoint.Y -
mTol &&
marsterPuzzleItemsStartPoint.Y
<= tmpPuzzleItemsEndPoint.Y +
mTol))
679 {
680 //deaktiver siderne og klader
FindPuzzle funktion igen
for at finde nye brikker
681 ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
SideDeactiv(tmpPuzzleSide)
;
682 ((Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzle
]).SideDeactiv(
marsterPuzzleSide);
683
684 bool tmpPut = ((Puzzle)aPuzzle
[tmpPuzzle]).GetPut();
685 ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
SetPut(true);
686
687 ListPutPuzzle.Add(tmpPuzzle);
688
689 FindPuzzle(tmpPuzzle,
activSideArray, i + 1);

```

```
690
691         ListPutPuzzle.RemoveAt (
692             ListPutPuzzle.Count - 1);
693
694         ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
695             SetPut (tmpPut);
696         ((Puzzle) aPuzzle[tmpPuzzle]).
697             SideActiv (tmpPuzzleSide);
698         ((Puzzle) aPuzzle[marsterPuzzle
699             ]).SideActiv(
700             marsterPuzzleSide);
701     }
702
703     stop = false;
704 }
705
706 // Aktiver siderne igen
707 for (int i = 0; i < SideActiv.Count; i++)
708 {
709     int mPuzzleItems = ((
710         PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
711         masterPuzzle;
712     int mPuzzleItemsSide = ((
713         PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
714         masterPuzzleSide;
715     int sPuzzleItems = ((
716         PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
717         PuzzleItm;
718     int sPuzzleItemsSide = ((
719         PuzzleItemsSideToPuzzle)SideActiv[i]).
720         PuzzleSide;
721
722     ((Puzzle) aPuzzle[mPuzzleItems]).SideActiv(
723         mPuzzleItemsSide);
724     ((Puzzle) aPuzzle[sPuzzleItems]).SideActiv(
725         sPuzzleItemsSide);
726 }
727
728 // trækker brikken fra listen
729 ListBefore.Add(Liste);
```

```

717         Liste -= puzzleNr;
718         Liste = Liste / 10;
719
720         return false;
721     }
722
723     /// <summary>
724     /// Det er brikkerne overlapper
725     /// </summary>
726     private bool LineTurn(Puzzle p1, Puzzle p2, int
        sideP1, int sideP2)
727     {
728         PointPuzzle cenP1 = p1.GetCenter();
729         PointPuzzle cenP2 = p2.GetCenter();
730
731         PointPuzzle midP = p1.GetEndPoint(sideP1) + p1
            .GetStartPoint(sideP1);
732         midP.X = midP.X / 2;
733         midP.Y = midP.Y / 2;
734
735         int p1_NSEW = Kompas(midP, cenP1);
736         int p2_NSEW = Kompas(midP, cenP2);
737
738         if (p1_NSEW == p2_NSEW)
739         {
740             //listBox1.Items.Add("Brik : " + p1.GetID
                () + " Side : " + sideP1 + " / Ret : "
741             //      + p1_NSEW + " og Brik : " + p2.GetID
                () + " Side : " + sideP2 + " / Ret : "
                + p2_NSEW);
742             return true;
743         }
744
745         if (RadiusMetode(p1, p2))
746         {
747             //listBox1.Items.Add("Brik : " + p1.GetID
                () + " Side : " + sideP1 + " / Ret : "
748             //      + p1_NSEW + " og Brik : " + p2.GetID
                () + " Side : " + sideP2 + " / Ret : "
                + p2_NSEW);
749             return true;
750         }

```

```
751
752         //listBox1.Items.Add("retning -> " + p1_NSEW +
753             " And " + p2_NSEW);
754
755     }
756
757     /// <summary>
758     /// RadiusMetode
759     /// </summary>
760     private bool RadiusMetode(Puzzle p1, Puzzle p2)
761     {
762         PointPuzzle cenP1 = p1.GetCenter();
763         PointPuzzle cenP2 = p2.GetCenter();
764
765         double tmpLen = Math.Sqrt((cenP1.X - cenP2.X)
766             * (cenP1.X - cenP2.X) + (cenP1.Y - cenP2.Y)
767             * (cenP1.Y - cenP2.Y));
768         double r1 = p1.GetRadius();
769         double r2 = p2.GetRadius();
770
771         if (r1 > tmpLen || r2 > tmpLen)
772         {
773             return true;
774         }
775
776         return false;
777     }
778
779     /// <summary>
780     /// KompasMetode
781     /// </summary>
782     private int Kompas(PointPuzzle mid, PointPuzzle
783         cen)
784     {
785         int NSWE = 0;
786
787         if (mid.X > cen.X)
788             NSWE = (NSWE + 7);
789         else if (mid.X < cen.X)
790             NSWE = (NSWE + 3);
```

```
789         if (mid.Y < cen.Y)
790         {
791             if (NSWE == 0)
792                 NSWE = (NSWE + 5);
793             else
794                 NSWE = (NSWE + 5) / 2;
795         }
796         else if (mid.Y > cen.Y)
797         {
798             if (NSWE == 0)
799                 NSWE = (NSWE + 1);
800             else if (NSWE == 7)
801                 NSWE = (NSWE + 9) / 2;
802             else
803                 NSWE = (NSWE + 1) / 2;
804         }
805
806         return NSWE;
807     }
808
809     /// <summary>
810     /// Finde sider om der passer til len
811     /// </summary>
812     private ArrayList FindPuzzleSide(double len, int
        NotPuzzle, int l, int r)
813     {
814         float tol = 1.0f * mTol;
815         int m = (l+r)/2;
816         double tmpError = len - ((PuzzleItemsSide)
            aPuzzleLength[m]).len;
817
818         //if (((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).len
            >= (len - mTol) && ((PuzzleItemsSide)
            aPuzzleLength[m]).len <= (len + mTol))
819         if (tmpError <= tol && tmpError >= -tol)
820         {
821             ArrayList tmpArr = new ArrayList();
822             int tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)
                aPuzzleLength[m]).masterPuzzle;
823             int tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide)
                aPuzzleLength[m]).masterPuzzleSide;
824
```

```
825         if(tmpPuzzle != NotPuzzle && !((Puzzle)
           aPuzzle[tmpPuzzle]).GetUse())
826             if ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
               GetSideActiv(tmpPuzzleSide))
827                 tmpArr.Add(new PuzzleItemsSide(
                       tmpPuzzle, tmpPuzzleSide));
828
829     int tmpM = m - 1;
830     while (tmpM >= 0) // && ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).len == len)
831     {
832         tmpError = len - ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).len;
833         if (tmpError <= tol && tmpError >= -
           tol)
834         {
835             tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).
               masterPuzzle;
836             tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).
               masterPuzzleSide;
837
838             if (tmpPuzzle != NotPuzzle && !((
           Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
               GetUse())
839                 if ((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle
           ]).GetSideActiv(
           tmpPuzzleSide))
840                     tmpArr.Add(new
           PuzzleItemsSide(
           tmpPuzzle,
           tmpPuzzleSide));
841
842             tmpM--;
843         }
844         else
845             break;
846     }
847
848     tmpM = m + 1;
```



```

849         while (tmpM < aPuzzleLength.Count) //&& ((
           PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[tmpM]).
           len == len)
850     {
851         tmpError = len - ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).len;
852         if (tmpError <= tol && tmpError >= -
           tol)
853         {
854             tmpPuzzle = ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).
           masterPuzzle;
855             tmpPuzzleSide = ((PuzzleItemsSide)
           aPuzzleLength[tmpM]).
           masterPuzzleSide;
856
857             if (tmpPuzzle != NotPuzzle && !((
           Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle]).
           GetUse())
858                 if (((Puzzle)aPuzzle[tmpPuzzle
           ]).GetSideActiv(
           tmpPuzzleSide))
859                     tmpArr.Add(new
           PuzzleItemsSide(
           tmpPuzzle,
           tmpPuzzleSide));
860
861             tmpM++;
862         }
863         else
864             break;
865     }
866
867     return tmpArr;
868 }
869
870
871 if (l == r || l > r)
872     return new ArrayList();
873
874 if (((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).len >
    len)

```

```
875         return FindPuzzleSide(len, NotPuzzle, l, m
876             - 1);
877     else
878         return FindPuzzleSide(len, NotPuzzle, m+1,
879             r);
880 }
881 /// <summary>
882 /// Finde sider som brikkerne har tilfælles
883 /// </summary>
884 private ArrayList FindPuzzleSideToPuzzle(int
885     puzzleItm, int marsterPuzzleItm)
886 {
887     ArrayList tmpArr = new ArrayList();
888     double tol = 0.5;
889     for (int i = 0; i < ((Puzzle)aPuzzle[
890         marsterPuzzleItm]).GetCount(); i++)
891     {
892         double len = ((Puzzle)aPuzzle[
893             marsterPuzzleItm]).GetLength(i);
894         PointPuzzle mpuzzleItemsStartPoint = ((
895             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItm]).
896             GetStartPoint(i);
897         PointPuzzle mpuzzleItemsEndPoint = ((
898             Puzzle)aPuzzle[marsterPuzzleItm]).
899             GetEndPoint(i);
900         for (int j = 0; j < ((Puzzle)aPuzzle[
901             puzzleItm]).GetCount(); j++)
902         {
903             PointPuzzle puzzleItemsStartPoint = ((
904                 Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
905                 GetStartPoint(j);
906             PointPuzzle puzzleItemsEndPoint = ((
907                 Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
908                 GetEndPoint(j);
909             double tmpError = len - ((Puzzle)
910                 aPuzzle[puzzleItm]).GetLength(j);
```

```
902         //if (((PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[
           m]).len >= (len - mTol) && ((
           PuzzleItemsSide)aPuzzleLength[m]).
           len <= (len + mTol))
903     if (((Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
           GetSideActiv(j) && tmpError <= tol
           && tmpError >= -tol)
904         //if (((Puzzle)aPuzzle[puzzleItm]).
           GetSideActiv(j) && len == ((Puzzle)
           aPuzzle[puzzleItm]).GetLength(j))
905     {
906         //if (puzzleItemsStartPoint ==
           mpuzzleItemsEndPoint &&
           mpuzzleItemsStartPoint ==
           puzzleItemsEndPoint)
907         if ((mpuzzleItemsEndPoint.X >=
           puzzleItemsStartPoint.X - mTol
           && mpuzzleItemsEndPoint.X <=
           puzzleItemsStartPoint.X + mTol
           )
908         && (mpuzzleItemsEndPoint.Y >=
           puzzleItemsStartPoint.Y - mTol &&
           mpuzzleItemsEndPoint.Y <=
           puzzleItemsStartPoint.Y + mTol))
909         && ((mpuzzleItemsStartPoint.X >=
           puzzleItemsEndPoint.X - mTol &&
           mpuzzleItemsStartPoint.X <=
           puzzleItemsEndPoint.X + mTol)
910         && (mpuzzleItemsStartPoint.Y >=
           puzzleItemsEndPoint.Y - mTol &&
           mpuzzleItemsStartPoint.Y <=
           puzzleItemsEndPoint.Y + mTol))
911         tmpArr.Add(new
           PuzzleItemsSideToPuzzle(
           marsterPuzzleItm, i,
           puzzleItm, j));
912     }
913 }
914 }
915 return tmpArr;
916 }
917 }
```

```
918     /// <summary>
919     /// Funktion som Mergesort skal bruge
920     /// </summary>
921     private void Merge(ArrayList a, int l, int m, int
922         r)
923     {
924         int i, j;
925
926         ArrayList aux = new ArrayList();
927         for (int n = 0; n < a.Count; n++)
928             aux.Add(new PuzzleItemsSide());
929
930         for (i = m + 1; i > l; i--)
931             aux[i - 1] = a[i - 1];
932
933         for (j = m; j < r; j++)
934             aux[r + m - j] = a[j + 1];
935
936         for (int k = l; k <= r; k++)
937             if (((PuzzleItemsSide)aux[j]).len < ((
938                 PuzzleItemsSide)aux[i]).len)
939                 a[k] = aux[j--];
940             else
941                 a[k] = aux[i++];
942     }
943
944     /// <summary>
945     /// Funktion som soter listen med
946     /// </summary>
947     private void Mergesort(ArrayList a, int l, int r)
948     {
949         if (r <= l)
950             return;
951
952         int m = (r + l) / 2;
953
954         Mergesort(a, l, m);
955
956         Mergesort(a, m+1, r);
957
```

```
958         Merge(a, l, m, r);
959     }
960 }
961
962 /// <summary>
963 /// Gemmer løsning i en billede fil
964 /// </summary>
965 private void SaveSolution()
966 {
967     int numbe = mFileCon;
968     ArrayList tmpAPuzzle = aPuzzle;
969     try
970     {
971         // ArgumentException is thrown because 7
972         is not an even number.
973         Console.WriteLine("7 divided by 2 is {0}")
974             ;
975         Bitmap newBitmap = new Bitmap(1000, 1000,
976             PixelFormat.Format32bppArgb);
977         Graphics g = Graphics.FromImage(newBitmap)
978             ;
979         Font drawFont = new Font("Arial", 16);
980         Font drawFont2 = new Font("Arial", 7);
981         SolidBrush drawBrush = new SolidBrush(
982             Color.Black);
983         int xt = 300, yt = 400;
984         //float xt = 0, yt = 0;
985         //int xt = 0, yt = 0;
986         float aXm = 0, aYm = 0, aYM = 0, aXM = 0;
987         for (int i = 0; i < tmpAPuzzle.Count; i++)
988         {
989             if (!((Puzzle)tmpAPuzzle[i]).GetUse()
990                 && ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]).GetPut
991                 ())
992             {
993                 for (int j = 0; j < ((Puzzle)
994                     tmpAPuzzle[i]).GetCount(); j
995                     ++)
996                 {
997                     if (aXm > ((Puzzle)tmpAPuzzle[
998                         i]).GetStartPoint(j).X)
```

```
990         aXm = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).X
           ;
991     else if (aXm > ((Puzzle)
           tmpAPuzzle[i]).GetEndPoint
           (j).X)
992         aXm = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetEndPoint(j).X;
993
994     if (aXM < ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).X)
995         aXM = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).X
           ;
996     else if (aXM < ((Puzzle)
           tmpAPuzzle[i]).GetEndPoint
           (j).X)
997         aXM = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetEndPoint(j).X;
998
999     if (aYm > ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).Y)
1000         aYm = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).Y
           ;
1001     else if (aYm > ((Puzzle)
           tmpAPuzzle[i]).GetEndPoint
           (j).Y)
1002         aYm = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetEndPoint(j).Y;
1003
1004     if (aYM < ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).Y)
1005         aYM = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetStartPoint(j).Y
           ;
1006     else if (aYM < ((Puzzle)
           tmpAPuzzle[i]).GetEndPoint
           (j).Y)
1007         aYM = ((Puzzle)tmpAPuzzle[
           i]).GetEndPoint(j).Y;
1008
```

```
1009         if (((Puzzle)tmpAPuzzle[i]).
1010             GetSideActiv(j))
1011         {
1012             g.DrawLine(Pens.Red,
1013                 ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]
1014                     ).GetStartPoint(j)
1015                     .X + xt, ((Puzzle)
1016                         tmpAPuzzle[i]).
1017                         GetStartPoint(j).Y
1018                         + yt,
1019                 ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]
1020                     ).GetEndPoint(j).
1021                     X + xt, ((Puzzle)
1022                         tmpAPuzzle[i]).
1023                         GetEndPoint(j).Y +
1024                         yt);
1025         }
1026         else
1027         {
1028             g.DrawLine(Pens.Green,
1029                 ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]
1030                     ).GetStartPoint(j)
1031                     .X + xt, ((Puzzle)
1032                         tmpAPuzzle[i]).
1033                         GetStartPoint(j).Y
1034                         + yt,
1035                 ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]
1036                     ).GetEndPoint(j).
1037                     X + xt, ((Puzzle)
1038                         tmpAPuzzle[i]).
1039                         GetEndPoint(j).Y +
1040                         yt);
1041         }
1042         g.FillEllipse(drawBrush, ((
1043             Puzzle)tmpAPuzzle[i]).
1044             GetStartPoint(j).X + xt -
1045             4, ((Puzzle)tmpAPuzzle[i])
1046             .GetStartPoint(j).Y + yt -
1047             4, 4, 4);
1048         g.FillEllipse(drawBrush, ((
1049             Puzzle)tmpAPuzzle[i]).
```

```

        GetEndPoint(j).X + xt - 4,
        ((Puzzle)tmpAPuzzle[i]).
        GetEndPoint(j).Y + yt - 4,
        4, 4);
1024
1025     ///Skriver koordinater ud
1026     float xs = ((Puzzle)aPuzzle[i
        ]).GetStartPoint(j).X*1.0F
        ;
1027     float ys = ((Puzzle)aPuzzle[i
        ]).GetStartPoint(j).Y*1.0F
        ;
1028     string text = "(" + ((Puzzle)
        aPuzzle[i]).GetStartPoint(
        j).X + ", " + ((Puzzle)
        aPuzzle[i]).GetStartPoint(
        j).Y + ")";
1029     e.Graphics.DrawString(text,
        drawFont2, drawBrush, xs,
        ys);
1030     */
1031 }
1032
1033     PointPuzzle tmpPoint = ((Puzzle)
        tmpAPuzzle[i]).GetCenter();
1034     float x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1035     float y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1036     float rad = (float)((Puzzle)
        tmpAPuzzle[i]).GetRadius();
1037
1038     //g.DrawEllipse(Pens.Blue, x - rad
        , y - rad, rad * 2, rad * 2);
1039     g.FillEllipse(drawBrush, x - 1, y
        - 1, 1 * 2, 1 * 2);
1040
1041     g.DrawString("ID" + ((Puzzle)
        tmpAPuzzle[i]).GetID(),
1042
        drawFont
        ,
        drawBrush
        ,
        x,

```



```

                                                    y
                                                    );
1043
1044         ArrayList tmpCenterList = ((Puzzle
           )tmpAPuzzle[i]).GetCenterList
           ();
1045
1046         for (int j = 0; j < tmpCenterList.
           Count; j++)
1047         {
1048             tmpPoint = ((PuzzleItemsCenter
           )tmpCenterList[j]).cen;
1049             x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1050             y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1051
1052             g.DrawString("ID" + ((
           PuzzleItemsCenter
           tmpCenterList[j]).nr,
1053                                     drawFont
           ,
           drawBrush
           ,
           x,
           y
           );
1054         }
1055     }
1056
1057 }
1058 double tmpAreal = (aXM - aXm) * (aYM - aYm
           );
1059
1060 if (tmpAreal <= mAreal)
1061 {
1062     mAreal = tmpAreal;
1063     if (mAreal < (770 * 560))
1064         mAreal = (770 * 560);
1065     newBitmap.Save("Z" + numbe + ".png",
           ImageFormat.Png);
1066 }
1067
1068 }
```

```
1069         catch (ArgumentException)
1070         {
1071             // Show the user that 7 cannot be divided
1072             // by 2.
1073             Console.WriteLine("7 is not divided by 2
1074             integrally.");
1075             MessageBox.Show("Nej den kan ikke nr : " +
1076             mFileCon);
1077         }
1078     }
1079
1080     /// <summary>
1081     /// Gemmer løsning i en Text fil
1082     /// </summary>
1083     private void SaveSolutionInText (int numbe)
1084     {
1085         try
1086         {
1087             StreamWriter fr = new StreamWriter("ZB" +
1088             numbe + ".csv");
1089             StreamWriter fc = new StreamWriter("ZC" +
1090             numbe + ".csv");
1091             int xt = 300, yt = 400;
1092             float xs = 0, ys = 0;
1093             fr.WriteLine("x;y;c");
1094             fc.WriteLine("x;y;n");
1095
1096             for (int i = 0; i < aPuzzle.Count; i++)
1097             {
1098                 if (!((Puzzle)aPuzzle[i]).GetUse() &&
1099                 ((Puzzle)aPuzzle[i]).GetPut())
1100                 {
1101                     for (int j = 0; j < ((Puzzle)
1102                     aPuzzle[i]).GetCount(); j++)
1103                     {
1104                         if (((Puzzle) aPuzzle[i]).
1105                         GetSideActiv(j))
1106                         {
1107                             xs = ((Puzzle) aPuzzle[i])
1108                             .GetStartPoint(j).X +
1109                             xt);
1110                         }
1111                     }
1112                 }
1113             }
1114         }
1115     }
1116 }
```

```
1100         ys = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1101             .GetStartPoint(j).Y +
1102             yt);
1103         fr.WriteLine(xs + ";" + ys
1104             + ";r");
1105         xs = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1106             .GetEndPoint(j).X + xt
1107             );
1108         ys = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1109             .GetEndPoint(j).Y + yt
1110             );
1111         fr.WriteLine(xs + ";" + ys
1112             + ";r");
1113     }
1114     else
1115     {
1116         xs = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1117             .GetStartPoint(j).X +
1118             xt);
1119         ys = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1120             .GetStartPoint(j).Y +
1121             yt);
1122         fr.WriteLine(xs + ";" + ys
1123             + ";g");
1124         xs = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1125             .GetEndPoint(j).X + xt
1126             );
1127         ys = (((Puzzle)aPuzzle[i])
1128             .GetEndPoint(j).Y + yt
1129             );
1130         fr.WriteLine(xs + ";" + ys
1131             + ";g");
1132     }
1133 }
1134 PointPuzzle tmpPoint = ((Puzzle)
1135     aPuzzle[i]).GetCenter();
1136 xs = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1137 ys = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1138
1139 fc.WriteLine(xs + ";" + ys + ";" +
1140     ((Puzzle)aPuzzle[i]).GetID())
```

```

1122         ;
1123         ArrayList tmpCenterList = ((Puzzle
1124             )aPuzzle[i]).GetCenterList();
1125         for (int j = 0; j < tmpCenterList.
1126             Count; j++)
1127         {
1128             tmpPoint = ((PuzzleItemsCenter
1129                 )tmpCenterList[j]).cen;
1130             xs = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
1131             ys = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
1132             fc.WriteLine(xs + ";" + ys + "
1133                 ;" + ((PuzzleItemsCenter)
1134                     tmpCenterList[j]).nr);
1135         }
1136     }
1137     fc.Close();
1138     fr.Close();
1139 }
1140 }
1141 catch (ArgumentException)
1142 {
1143     // Show the user that 7 cannot be divided
1144     // by 2.
1145     //Console.WriteLine("7 is not divided by 2
1146     // integrally.");
1147     MessageBox.Show("Nej den kan ikke nr : " +
1148         mFileCon);
1149     //listBox1.Items.Add("Nej den kan ikke nr
1150     // : " + mFileCon);
1151 }
1152 }
```

### C.1.3 Puzzle.cs

```
1 using System;
2 using System.Collections;
3 using System.ComponentModel;
4 using System.Data;
5
6 namespace PuzzleAlgo3
7 {
8     public struct PointPuzzle
9     {
10        public PointPuzzle(float inX, float inY)
11        {
12            this.X = inX;
13            this.Y = inY;
14        }
15
16        public static bool operator ==(PointPuzzle mat1,
17            PointPuzzle mat2)
18        {
19            if(mat1.X == mat2.X && mat1.Y == mat2.Y)
20                return true;
21            else
22                return false;
23        }
24
25        public static bool operator !=(PointPuzzle mat1,
26            PointPuzzle mat2)
27        {
28            if(mat1.X == mat2.X && mat1.Y == mat2.Y)
29                return false;
30            else
31                return true;
32        }
33
34        public static PointPuzzle operator +(PointPuzzle mat1,
35            PointPuzzle mat2)
36        {
37            return new PointPuzzle(mat1.X + mat2.X, mat1.Y + mat2.Y
38                );
39        }
40    }
41 }
```

```
37  public static PointPuzzle operator -(PointPuzzle mat1,
    PointPuzzle mat2)
38  {
39  return new PointPuzzle(mat1.X - mat2.X, mat1.Y - mat2.Y
    );
40  }
41
42
43  public float X;
44  public float Y;
45  }
46
47  public struct PuzzleItemsLength
48  {
49  public PuzzleItemsLength(double inLen, int inR, int inL,
    PointPuzzle inStP, PointPuzzle inElP)
50  {
51  this.len = inLen;
52  this.r_node = inR;
53  this.l_node = inL;
54
55  this.startPoint = inStP;
56  this.endPoint = inElP;
57
58  this.activ = true;
59  this.puzzleItem = -1;
60  this.puzzleItemSide = -1;
61  }
62
63  public double len;
64  public int r_node;
65  public int l_node;
66  public PointPuzzle startPoint;
67  public PointPuzzle endPoint;
68
69  public bool activ;
70  public int puzzleItem;
71  public int puzzleItemSide;
72
73  }
74
75  public struct PuzzleItemsSide
```

```
76     {
77         public PuzzleItemsSide(int masterPuzzle, int
            masterPuzzleSide)
78     {
79         this.masterPuzzle = masterPuzzle;
80         this.masterPuzzleSide = masterPuzzleSide;
81         this.len = 0;
82     }
83
84     public PuzzleItemsSide(double len, int
            masterPuzzle, int masterPuzzleSide)
85     {
86         this.len = len;
87         this.masterPuzzle = masterPuzzle;
88         this.masterPuzzleSide = masterPuzzleSide;
89     }
90
91     public int masterPuzzle;
92     public int masterPuzzleSide;
93     public double len;
94
95 }
96
97 public struct PuzzleItemsSideToPuzzle
98 {
99     public PuzzleItemsSideToPuzzle(int masterPuzzle,
            int masterPuzzleSide, int PuzzleItm, int
            PuzzleSide)
100    {
101        this.masterPuzzle = masterPuzzle;
102        this.masterPuzzleSide = masterPuzzleSide;
103        this.PuzzleItm = PuzzleItm;
104        this.PuzzleSide = PuzzleSide;
105    }
106
107    public int masterPuzzle;
108    public int masterPuzzleSide;
109    public int PuzzleItm;
110    public int PuzzleSide;
111 }
112
113 public struct PuzzleItemsCenter
```

```
114     {
115         public PuzzleItemsCenter(int nr, PointPuzzle cen)
116         {
117             this.cen = cen;
118             this.nr = nr;
119         }
120
121         public int nr;
122         public PointPuzzle cen;
123
124     }
125
126     /// <summary>
127     /// Summary description for Puzzle.
128     /// </summary>
129     public class Puzzle
130     {
131         private ArrayList aPuzzleLength;
132         private ArrayList aPuzzleCenter;
133         private int mCount;
134         private PointPuzzle mCenter;
135         private int mID;
136         private bool mUse = false;
137         private double mRadius;
138         private bool mPut = false;
139
140
141         public Puzzle()
142         {
143             mCount = 0;
144
145             mCenter = new PointPuzzle(0,0);
146             aPuzzleLength = new ArrayList();
147             aPuzzleCenter = new ArrayList();
148
149             mID = -1;
150             mRadius = 0.0;
151         }
152
153         //----- Set/Get Center -----
154
```



```
155     public void AddCenterToList(int nr, PointPuzzle
156         cen)
157     {
158         aPuzzleCenter.Add(new PuzzleItemsCenter(nr,
159             cen));
160     }
161     public ArrayList GetCenterList()
162     {
163         return aPuzzleCenter;
164     }
165     //----- Set/Get Radius -----
166
167     public void SetRadius(double inR)
168     {
169         mRadius = inR;
170     }
171
172     public double GetRadius()
173     {
174         return mRadius;
175     }
176
177
178     //----- Set/Get Uset -----
179
180     public void SetUse(bool use)
181     {
182         mUse = use;
183     }
184
185     public bool GetUse()
186     {
187         return mUse;
188     }
189
190     //----- Set/Get Put -----
191
192     public void SetPut(bool put)
193     {
194         mPut = put;
```

```
195         }
196
197         public bool GetPut ()
198         {
199             return mPut;
200         }
201
202         //----- Set/Get Center -----
203
204         public PointPuzzle GetCenter ()
205         {
206             return mCenter;
207         }
208
209         public void SetCenter(int x, int y)
210         {
211             mCenter = new PointPuzzle(x,y);
212         }
213
214         //----- Set/Get ID -----
215
216         public int GetID ()
217         {
218             return mID;
219         }
220
221         public void SetID(int id)
222         {
223             mID = id;
224         }
225
226         //----- Get count -----
227
228         public int GetCount ()
229         {
230             return mCount;
231         }
232
233         //----- Get/Set Side to Side -----
234
235         public void SetNeighbourPuzzle(int pos, int puzzle, int
            puzzleSide)
```

```
236     {
237         int tmpInt = pos;
238
239         if (pos < 0)
240             tmpInt = mCount - 1;
241
242         if (pos >= mCount)
243             tmpInt = pos - mCount;
244
245         PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength = ((
246             PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[tmpInt]);
247         tmpPuzzleItemsLength.puzzleItem = puzzle;
248         tmpPuzzleItemsLength.puzzleItemSide = puzzleSide;
249         aPuzzleLength[tmpInt] = tmpPuzzleItemsLength;
250     }
251 public int GetNeighbourPuzzle(int pos)
252 {
253     int tmpInt = pos;
254
255     if (pos < 0)
256         tmpInt = mCount - 1;
257
258     if (pos >= mCount)
259         tmpInt = pos - mCount;
260
261     return ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
262         tmpInt]).puzzleItem;
263 }
264 public int GetNeighbourPuzzleSide(int pos)
265 {
266     int tmpInt = pos;
267
268     if (pos < 0)
269         tmpInt = mCount - 1;
270
271     if (pos >= mCount)
272         tmpInt = pos - mCount;
273
274     return ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
275         tmpInt]).puzzleItemSide;
```

```
275     }
276
277
278     //----- Get/Set Side activ -----
279     public void SideActiv(int pos)
280     {
281         int tmpInt = pos;
282
283         if (pos < 0)
284             tmpInt = mCount - 1;
285
286         PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength = ((
                PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[tmpInt]);
287         tmpPuzzleItemsLength.activ = true;
288         aPuzzleLength[tmpInt] = tmpPuzzleItemsLength;
289     }
290
291     public void SideDeactiv(int pos)
292     {
293         int tmpInt = pos;
294
295         if (pos < 0)
296             tmpInt = mCount - 1;
297
298         PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength = ((
                PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[tmpInt]);
299         tmpPuzzleItemsLength.activ = false;
300         aPuzzleLength[tmpInt] = tmpPuzzleItemsLength;
301     }
302
303     public bool GetSideActiv(int pos)
304     {
305         int tmpInt = pos;
306
307         if (pos < 0)
308             tmpInt = mCount - 1;
309
310         if (pos >= mCount)
311             tmpInt = pos - mCount;
312
313         return ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
                tmpInt]).activ;
```

```
314     }
315
316
317     //----- Get Start End Point -----
318
319     public PointPuzzle GetStartPoint(int pos)
320     {
321         int tmpInt = pos;
322
323         if (pos < 0)
324             tmpInt = mCount - 1;
325
326         if (pos >= mCount)
327             tmpInt = pos - mCount;
328
329         return ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
330             tmpInt]).startPoint;
331     }
332
333     public PointPuzzle GetEndPoint(int pos)
334     {
335         int tmpInt = pos;
336
337         if (pos < 0)
338             tmpInt = mCount - 1;
339
340         if (pos >= mCount)
341             tmpInt = pos - mCount;
342
343         return ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
344             tmpInt]).endPoint;
345     }
346
347     //----- Get Length -----
348
349     public double GetLength(int pos)
350     {
351         int tmpInt = pos;
352
353         if (pos < 0)
354             tmpInt = mCount - 1;
```

```
354
355         if (pos >= mCount)
356             tmpInt = pos - mCount;
357
358         return ((PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[
359             tmpInt]).len;
360
361     public PuzzleItemsLength[] GetAllSide()
362     {
363         PuzzleItemsLength[] tmpArray = new
364             PuzzleItemsLength[mCount];
365
366         for (int i = 0; i < mCount; i++)
367             if (((PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[i]).
368                 activ)
369                 tmpArray[i] = ((PuzzleItemsLength)
370                     aPuzzleLength[i]);
371
372         return tmpArray;
373     }
374
375     //----- Set the lenght -----
376     public int SetLength(double length, PointPuzzle startP,
377         PointPuzzle slutP)
378     {
379         mCount++;
380         aPuzzleLength.Add(new PuzzleItemsLength(length,mCount
381             -1, 0, startP, slutP));
382         PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength = ((
383             PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[mCount-1]);
384         tmpPuzzleItemsLength.r_node = mCount;
385         tmpPuzzleItemsLength.l_node = mCount-2;
386         aPuzzleLength[mCount-1] = tmpPuzzleItemsLength;
387
388         return mCount;
389     }
```

```
389     //----- Set the end point -----
390     public void SetEndPoint(double length, PointPuzzle
        endPoint, int pos)
391     {
392         PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength = ((
            PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[pos]);
393         tmpPuzzleItemsLength.len = length;
394         tmpPuzzleItemsLength.endPoint = endPoint;
395         aPuzzleLength[pos] = tmpPuzzleItemsLength;
396     }
397
398
399     //----- Sletter den siden på pos plas
        -----
400     public void DelSide(int pos)
401     {
402         mCount--;
403         aPuzzleLength.RemoveAt(pos);
404     }
405
406
407     //----- Flytter brikken til Orion -----
408     public void MoveToOrion(PointPuzzle orion, PointPuzzle
        point)
409     {
410         PointPuzzle tmpPoint = orion - point;
411
412         for (int i = 0; i < aPuzzleLength.Count; i++)
413         {
414             PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength =
                ((PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[i]);
415             tmpPuzzleItemsLength.startPoint = (
                tmpPuzzleItemsLength.startPoint +
                tmpPoint);
416             tmpPuzzleItemsLength.endPoint = (
                tmpPuzzleItemsLength.endPoint +
                tmpPoint);
417             aPuzzleLength[i] = tmpPuzzleItemsLength;
418         }
419
420         mCenter = (mCenter + tmpPoint);
421
```

```
422         for (int i = 0; i < aPuzzleCenter.Count; i++)
423         {
424             PuzzleItemsCenter tmpPuzzleItemsCen = ((
425                 PuzzleItemsCenter)aPuzzleCenter[i]);
426             tmpPuzzleItemsCen.cen = (tmpPuzzleItemsCen
427                 .cen + tmpPoint);
428             aPuzzleCenter[i] = tmpPuzzleItemsCen;
429         }
430     }
431
432     //----- Set Orion Back-----
433     public void SetOrionBack()
434     {
435         PointPuzzle tmpBack = ((PuzzleItemsLength)
436             aPuzzleLength[0]).startPoint;
437         for (int i = 0; i < aPuzzleLength.Count; i++)
438         {
439             PuzzleItemsLength tmpPuzzleItemsLength =
440                 ((PuzzleItemsLength)aPuzzleLength[i]);
441             tmpPuzzleItemsLength.startPoint =
442                 tmpPuzzleItemsLength.startPoint -
443                 tmpBack;
444             tmpPuzzleItemsLength.endPoint =
445                 tmpPuzzleItemsLength.endPoint -
446                 tmpBack;
447             aPuzzleLength[i] = tmpPuzzleItemsLength;
448         }
449         mCenter = mCenter - tmpBack;
450         for (int i = 0; i < aPuzzleCenter.Count; i++)
451         {
452             PuzzleItemsCenter tmpPuzzleItemsCen = ((
453                 PuzzleItemsCenter)aPuzzleCenter[i]);
454             tmpPuzzleItemsCen.cen = (tmpPuzzleItemsCen
455                 .cen - tmpBack);
456             aPuzzleCenter[i] = tmpPuzzleItemsCen;
457         }
458     }
```



```

454
455
456 //----- Roter brikken -----
457
458 public void Rotet(float deg, int side)
459 {
460     PointPuzzle startPk = ((PuzzleItemsLength)
461         aPuzzleLength[side]).startPoint;
462     PointPuzzle endPk = ((PuzzleItemsLength)
463         aPuzzleLength[side]).endPoint;
464     PointPuzzle tmpPk = startPk - endPk;
465
466     float newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math
467         .Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y * tmpPk.
468         Y));
469     if (tmpPk.Y > 0.0f)
470         newDeg = (float)(Math.PI * 2 - newDeg);
471
472     newDeg = deg - newDeg;
473
474     //if (newDeg > -0.01 && newDeg < 0.01)
475     //    return;
476     int rCon = 0;
477
478     // bliver ved med at roter så vinkel passer
479     while ((newDeg < -0.001 || newDeg > 0.001) &&
480         rCon < 10000)
481     {
482         rCon++;
483         // flytte alle sidene med den nye vinkel
484         for (int i = 0; i < aPuzzleLength.Count; i
485             ++)
```

```

    mCenter;
485     PointPuzzle tmpPointS = new
        PointPuzzle(0, 0);
486     PointPuzzle tmpPointE = new
        PointPuzzle(0, 0);
487
488     tmpPointS.X = (float) (Math.Cos (newDeg)
        * tmpStart.X - Math.Sin (newDeg) *
        tmpStart.Y);
489     tmpPointS.Y = (float) (Math.Sin (newDeg)
        * tmpStart.X + Math.Cos (newDeg) *
        tmpStart.Y);
490
491     tmpPointE.X = (float) (Math.Cos (newDeg)
        * tmpEnd.X - Math.Sin (newDeg) *
        tmpEnd.Y);
492     tmpPointE.Y = (float) (Math.Sin (newDeg)
        * tmpEnd.X + Math.Cos (newDeg) *
        tmpEnd.Y);
493
494
495     tmpPuzzleItemsLength.startPoint =
        tmpPointS + mCenter;
496     tmpPuzzleItemsLength.endPoint =
        tmpPointE + mCenter;
497     aPuzzleLength[i] =
        tmpPuzzleItemsLength;
498 }
499
500 // flytte alle centumerne med den nye
    vinkle
501 for (int i = 0; i < aPuzzleCenter.Count; i
    ++)
502 {
503     PuzzleItemsCenter tmpPuzzleItemsCen =
        ((PuzzleItemsCenter) aPuzzleCenter[
        i]);
504     PointPuzzle tmpCen = tmpPuzzleItemsCen
        .cen - mCenter;
505     PointPuzzle tmpPoint = new PointPuzzle
        (0, 0);
506
```

```
507         tmpPoint.X = (float) (Math.Cos (newDeg)
508             * tmpCen.X - Math.Sin (newDeg) *
509                 tmpCen.Y);
510         tmpPoint.Y = (float) (Math.Sin (newDeg)
511             * tmpCen.X + Math.Cos (newDeg) *
512                 tmpCen.Y);
513         tmpPuzzleItemsCen.cen = (tmpPoint +
514             mCenter);
515         aPuzzleCenter[i] = tmpPuzzleItemsCen;
516     }
517     // finde den nye vinkle
518     startPk = ((PuzzleItemsLength)
519         aPuzzleLength[side]).startPoint;
520     endPk = ((PuzzleItemsLength) aPuzzleLength[
521         side]).endPoint;
522     tmpPk = startPk - endPk;
523     newDeg = (float) Math.Acos (tmpPk.X / Math.
524         Sqrt (tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y *
525             tmpPk.Y));
526     if (tmpPk.Y > 0.0f)
527         newDeg = (float) (Math.PI * 2 - newDeg)
528             ;
529     newDeg = deg - newDeg;
530 }
531 }
532 //----- Get angle -----
533 public float GetDeg (int side)
534 {
535     PointPuzzle startPk = ((PuzzleItemsLength)
536         aPuzzleLength[side]).startPoint;
537     PointPuzzle endPk = ((PuzzleItemsLength)
538         aPuzzleLength[side]).endPoint;
539     PointPuzzle tmpPk = endPk - startPk;
```

```
536         float newDeg = (float)Math.Acos(tmpPk.X / Math
           .Sqrt(tmpPk.X * tmpPk.X + tmpPk.Y * tmpPk.
           Y));
537         if (tmpPk.Y > 0)
538             newDeg = (float)(Math.PI * 2 - newDeg);
539
540         return newDeg;
541     }
542 }
543 }
544 }
```

### C.1.4 Form2.cs

```
1 using System;
2 using System.Drawing;
3 using System.Collections;
4 using System.ComponentModel;
5 using System.Windows.Forms;
6 using System.Data;
7
8 namespace PuzzleAlgo4
9 {
10  /// <summary>
11  /// Summary description for Form2.
12  /// </summary>
13  public class Form2 : System.Windows.Forms.Form
14  {
15  private PuzzleAlgo4.viewer viewer1;
16  /// <summary>
17  /// Required designer variable.
18  /// </summary>
19  private System.ComponentModel.Container components =
20  null;
21
22  public Form2()
23  {
24  //
25  // Required for Windows Form Designer support
26  //
27  InitializeComponent();
28
29  //
30  // TODO: Add any constructor code after
31  // InitializeComponent call
32  //
33  }
34
35  /// <summary>
36  /// Clean up any resources being used.
37  /// </summary>
38  protected override void Dispose( bool disposing )
39  {
40  if( disposing )
```

```
39     {
40         if(components != null)
41         {
42             components.Dispose();
43         }
44     }
45     base.Dispose( disposing );
46 }
47
48 #region Windows Form Designer generated code
49 /// <summary>
50 /// Required method for Designer support - do not modify
51 /// the contents of this method with the code editor.
52 /// </summary>
53 private void InitializeComponent ()
54 {
55     this.viewer1 = new PuzzleAlgo4.viewer();
56     this.SuspendLayout();
57     //
58     // viewer1
59     //
60     this.viewer1.BackColor = System.Drawing.
        SystemColors.Window;
61     this.viewer1.Location = new System.Drawing.
        Point(10, 10);
62     this.viewer1.Name = "viewer1";
63     this.viewer1.Size = new System.Drawing.Size
        (800, 600);
64     this.viewer1.TabIndex = 0;
65     //
66     // Form2
67     //
68     this.AutoScaleBaseSize = new System.Drawing.
        Size(5, 13);
69     this.ClientSize = new System.Drawing.Size(827,
        626);
70     this.Controls.Add(this.viewer1);
71     this.Name = "Form2";
72     this.Text = "Form2";
73     this.ResumeLayout(false);
74
75 }
```

```
76     #endregion
77
78   }
79 }
```

## C.1.5 Viewer.cs

```
1  using System;
2  using System.Collections;
3  using System.ComponentModel;
4  using System.Drawing;
5  using System.Drawing.Imaging;
6  using System.Data;
7  using System.Windows.Forms;
8
9  namespace PuzzleAlgo4
10 {
11     /// <summary>
12     /// Summary description for viewer.
13     /// </summary>
14     public class viewer : System.Windows.Forms.UserControl
15     {
16         /// <summary>
17         /// Required designer variable.
18         /// </summary>
19         private System.ComponentModel.IContainer components =
20             null;
21         private ArrayList a_array = new ArrayList();
22
23         public viewer()
24         {
25             // This call is required by the Windows.Forms Form
26             Designer.
27             InitializeComponent();
28
29             // TODO: Add any initialization after the
30             InitializeComponent call
31
32         }
33
34         /// <summary>
35         /// Clean up any resources being used.
36         /// </summary>
37         protected override void Dispose( bool disposing )
38         {
39             if( disposing )
40             {
41                 // TODO: Add any cleanup code here
42             }
43         }
44     }
45 }
```



```
38     if(components != null)
39     {
40         components.Dispose();
41     }
42 }
43 base.Dispose( disposing );
44 }
45
46 #region Component Designer generated code
47 /// <summary>
48 /// Required method for Designer support - do not modify
49 /// the contents of this method with the code editor.
50 /// </summary>
51 private void InitializeComponent()
52 {
53     //
54     // viewer
55     //
56     this.Name = "viewer";
57     this.Paint += new System.Windows.Forms.
        PaintEventHandler(this.viewer_Paint);
58
59 }
60 #endregion
61
62 private void viewer_Paint(object sender, System.Windows.
        Forms.PaintEventArgs e)
63 {
64     Font drawFont = new Font("Arial", 16);
65     Font drawFont2 = new Font("Arial", 7);
66     SolidBrush drawBrush = new SolidBrush(Color.Black);
67     //int xt = 500, yt = 400;
68     float xt = 0, yt = 0;
69     //int xt = 0, yt = 0;
70     for(int i=0; i<a_array.Count; i++)
71     {
72         if (!((Puzzle)a_array[i]).GetUse())
73         {// ((Puzzle)a_array[i]).SetOrion(new
            PointPuzzle(0, 0), new PointPuzzle
            (640, 480));
74         for (int j = 0; j < ((Puzzle)a_array[i]
            ).GetCount(); j++)
```

```
75         {
76             if (xt > ((Puzzle)a_array[i]).
                GetStartPoint(j).X)
77                 xt = ((Puzzle)a_array[i]).
                    GetStartPoint(j).X;
78
79             if (yt > ((Puzzle)a_array[i]).
                GetStartPoint(j).Y)
80                 yt = ((Puzzle)a_array[i]).
                    GetStartPoint(j).Y;
81         }
82         xt = 20 + (xt * -1);
83         yt = 20 + (yt * -1);
84
85         for (int j = 0; j < ((Puzzle)a_array[i]
                ).GetCount(); j++)
86         {
87             if (((Puzzle)a_array[i]).
                GetSideActiv(j))
88                 {
89                     e.Graphics.DrawLine(Pens.Red,
90                         ((Puzzle)a_array[i]).
                            GetStartPoint(j).X +
                                xt, ((Puzzle)a_array[i]
                                    ).GetStartPoint(j).Y
                                        + yt,
91                         ((Puzzle)a_array[i]).
                            GetEndPoint(j).X + xt,
                                ((Puzzle)a_array[i]).
                                    GetEndPoint(j).Y + yt)
92                         ;
93                 }
94             else
95                 {
96                     e.Graphics.DrawLine(Pens.Green
97                         ,
                            ((Puzzle)a_array[i]).
                                GetStartPoint(j).X +
                                    xt, ((Puzzle)a_array[i]
                                        ).GetStartPoint(j).Y
                                            + yt,
```

```

97             ((Puzzle)a_array[i]).
                GetEndPoint(j).X + xt,
                ((Puzzle)a_array[i]).
                GetEndPoint(j).Y + yt)
98             ;
99         }
100         ///Skriver koordinater ud
101         float xs = ((Puzzle)a_array[i]).
                GetStartPoint(j).X*1.0F;
102         float ys = ((Puzzle)a_array[i]).
                GetStartPoint(j).Y*1.0F;
103         string text = "(" + ((Puzzle)
                a_array[i]).GetStartPoint(j).X
                + ", " + ((Puzzle)a_array[i]).
                GetStartPoint(j).Y + ")";
104         e.Graphics.DrawString(text,
                drawFont2, drawBrush, xs, ys);
105         */
106     }
107
108     PointPuzzle tmpPoint = ((Puzzle)
        a_array[i]).GetCenter();
109     float x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
110     float y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
111     float rad = (float)((Puzzle)a_array[i]
        ).GetRadius();
112
113     e.Graphics.DrawEllipse(Pens.Blue, x -
        rad, y - rad, rad * 2, rad * 2);
114     e.Graphics.FillEllipse(drawBrush, x -
        1, y - 1, 1 * 2, 1 * 2);
115
116     e.Graphics.DrawString("ID" + ((Puzzle)
        a_array[i]).GetID(),
117                             drawFont,
                                drawBrush
                                , x, y
                                );
118
119     ArrayList tmpCenterList = ((Puzzle)
        a_array[i]).GetCenterList();

```

```
120
121         for (int j = 0; j < tmpCenterList.
122             Count; j++)
123             {
124                 tmpPoint = ((PuzzleItemsCenter)
125                             tmpCenterList[j]).cen;
126                 x = tmpPoint.X * 1.0F + xt;
127                 y = tmpPoint.Y * 1.0F + yt;
128                 e.Graphics.DrawString("ID" + ((
129                     PuzzleItemsCenter)
130                     tmpCenterList[j]).nr,
131                                     drawFont,
132                                     drawBrush
133                                     , x, y
134                                     );
135             }
136     }
137 }
138
139 public void ViewArray(ArrayList array)
140 {
141     a_array = array;
142     this.Refresh();
143 }
```