KE und Lernen in Spielen

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt

Prof. Fürnkranz SS 2010 - Dienstag, 16:15 – 17:55 Uhr



Jigsaw Puzzle

Manuel Hiemenz 11. Mai 2010

- Puzzle Definition
 - Mechanisches Geduldspiel → Legespiel
- Puzzletechnik
 - Eckteile und Randstücke werden gesucht
 - Markante Bildteile → klare Farben und/oder Konturen
 - Verschiedene Sortiermöglichkeiten

Wie kann dies in einem Algorithmus festgelegt werden?

Gliederung

- 1. Altman 1989
 - 1.1 Einleitung
 - 1.2 Überblick
 - 1.3 Methoden
- 2. Goldberg et al. 2004
 - 2.1 Einleitung
 - 2.2 Überblick
 - 2.3 Methoden

- Jigsaw Puzzle Problem (JPP)
- Teile → signifikante Punkte
 - → Ränder
- Möglichkeiten zum Drehen,
 Umsetzen, Verrücken &
 Verschieben, so dass die Teile ohne Lücken und
 Überschneidungen

zusammenpassen

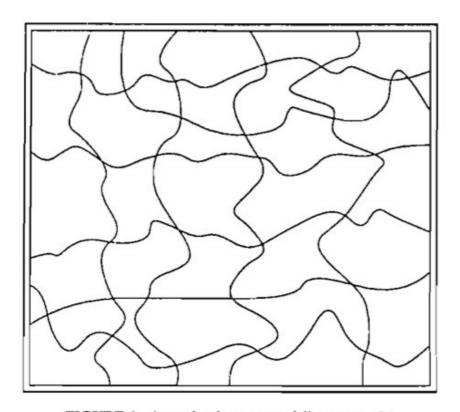


FIGURE 1. A randomly generated jigsaw puzzle.

1.2 Altman (1989) – Überblick (1)

- Beschränkung des JPP zu einer besonderen Klasse
 - Rechteckigen Bereich b
 - n Anzahl von Teilen mit der Höhe 2
 - Summe der Fläche der Teile ist 4
 - Entscheidung / Festlegung, ob Teile h = 2 oder h = 0
 - Versuch Darstellung / Abbildung der Teile ohne Lücken und Überschneidungen in einem Bereich

1.2 Altman (1989) – Überblick (1)

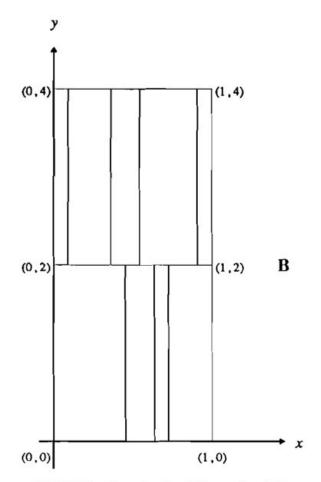


FIGURE 2. Example of an NP-complete JPP.

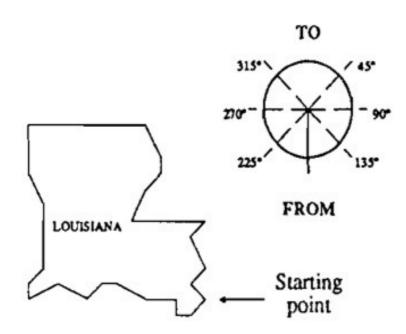
- Set partition Problem (SPP)
 - Vorausgesetzt die Menge kann halbiert werden
 - Eine gegebene Menge wird in einer Teilmenge dargestellt

NP - Problem

1.3 Altman (1989) - Methode (1)

- Ansatz von Freeman und Garder (1964)
 - Kurvenförmige Grenzen werden in Linien unterteilt
 - ■Anfangspunkt → Linie bis zum Wendepunkt → nächste Linie, die am Endpunkt des Vorherigen startet
- Problem
 - Freeman Ansatz ist Rotationsabhängig → absolute Richtungen
 - Durch Drehung des Puzzleteiles ändern sich die Richtungsangaben
- Altman Ansatz
 - Relative Richtungen (Rotationsunabhängig)
 - Linien sind abhängig von Winkelangaben

1.3 Altman (1989) - Methode (2)



The counterclockwise (α, d) -encoding for LOUISIANA is:

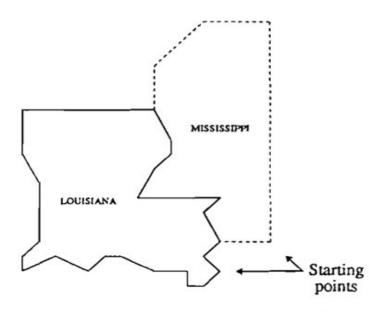
270,2,90,2,300,5, **60,2,225,25,120,5,15,2,315,1,330,5**, 300,64,270,9,330,5, 30,16,45,2,315,1,240,5,60,5,285,2,45,1,30,5,330,2,90,1,270,1,315,2

1.3 Altman (1989) - Methode (3)

- Zwei codierte Teile (Puzzleteile werden durch die Variablen beschrieben)
- Vergleicht das längste gemeinsame Ebenbild / Muster zwischen zwei Teilen
 - ■Uhrzeigersinn ← → Gegenuhrzeigersinn
- Bestimmung der Positionen des längsten Muster durch die Technik von Weiner → "position tree"
- Umkodierung

1.3 Altman (1989) - Methode (4)

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt



The clockwise $(360 - \alpha, d)$ -encoding for MISSISSIPPI is: 90.9,60.5,60,2,225,25,120,5,15,2,315,1,330,5,30.9,45,18,45,16,90,225

The counterclockwise (α, d) -encoding for the fused shape is:

270,2,90,2,45,9,270,225,270,16,315,18,315,9,90,64,270,9,330,5, ... (unchanged)

FIGURE 3. The matching of two shapes.

1.3 Altman (1989) - Methode (5)

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt

Problem bei Überschneidungen

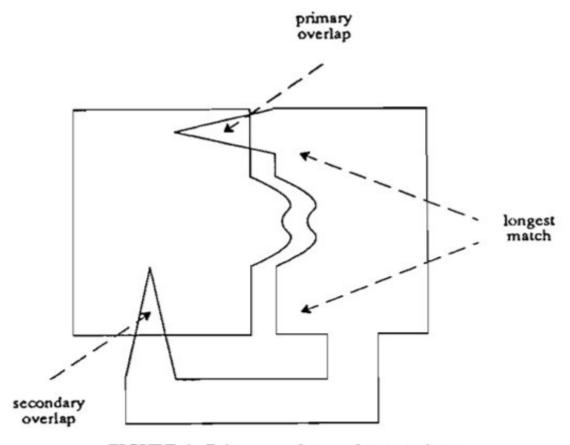


FIGURE 4. Primary and secondary overlaps.

1.3 Altman (1989) - Methode (6)

- Tests an Hand von zwei Algorithmen
- (1) Längste Verknüpfung auf Grundlage der Technik von Weiner (1973)
 - Erste Phase → Kodierung der Muster → Strings
 - Zweite Phase → längstes Muster zwischen zwei Formen wird analysiert
- (2) Anwendung der längsten Verknüpfungsprozedur

```
Compute the (\alpha,d)-encodings for the m puzzle pieces;

For i: = 1 to m - 1.

Find L, the piece with the longest (\alpha,d)-encoding;

Find the best match between L and the remaining m - i pieces;

Fuse L and the piece with the best (longest) match;

Adjust the (\alpha,d)-code of the ''new'' L

End for.
```

Universität Darmstadt

1.3 Altman (1989) - Methode (7)

TABLE 1. Length of Strings vs. Time to Find Longest Match

Length of strings		
1	2	Execution time (s)
29	27	0.004
51	43	0.017
76	55	0.025
103	92	0.029
156	101	0.034
255	211	0.045
337	293	0.051

TABLE 2. Number of Pieces vs. Puzzle Assembly Time

Number of pieces ^a	Time required for assembly (s)	-
6	0.6	
8	0.9	
10	1.5	
12	2.1	
14	2.7	
16	4.0	
18	6.1	
20	7.9	
22	10.8	
24	13.5	

^aThe average number of points per piece is 35.

2.1 Goldberg (2004) - Einleitung (1)

- Bisher keine effizienten und zuverlässigen Algorithmen
- Zwei Schwierigkeiten
 - Kombinationen: große Anzahl von Möglichkeiten an Puzzlewegen
 - Geometrie: passen die komplementären Teile wirklich zusammen
- Reales Spiel → "klicken" bei passenden Teilen
- ■Virtuelles Spiel → nicht präzise genug für eine solche Bestimmung

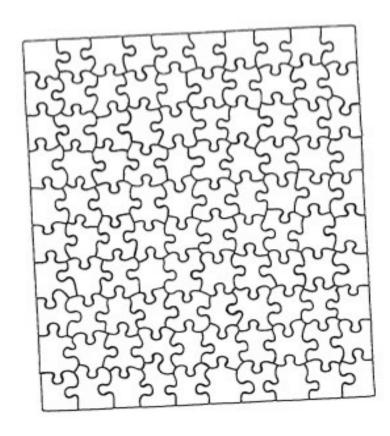
2.1 Goldberg (2004) - Einleitung (2)

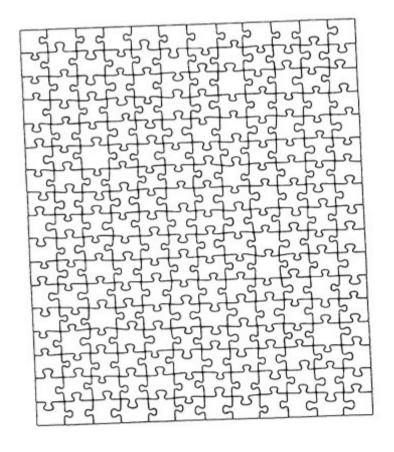
- Standard Regeln/Format beim Jigsaw Puzzle
 - (1)Puzzle muss rechteckige Grenzen haben
 - (2)Rechteckiges Raster → vier eindeutige Nachbarn
 - (3) Verankerung der eindeutigen Nachbarn durch Tabs
 - (4) Jedes Puzzleteil hat seinen eigenen Nachbar, zwei Puzzlestücke können aber auch nur einen Nachbar haben

2.1 Goldberg (2004) - Einleitung (3)

- Nutzen des Ansatzes von Wolfson (1988)
 - Lösen der Grenzen, dann Füllung des Inneren
 - ■Lokale Geometrie → paarweise Zuordnung von Teilen
 - Verlässt sich auf Teile mit eindeutigen vier Seiten, daher keine Lösung eines Puzzle mit Regel 4
- Weiterführung durch verfeinerte Teilschritte
 - ■Globale Geometrie → Aufrechterhaltung einer geometrischen Einbindung der besten Teillösung
 - Lösungen für 100er und 204er Puzzle

2.1 Goldberg (2004) - Einleitung (4)





2.2 Goldberg (2004) - Überblick (1)

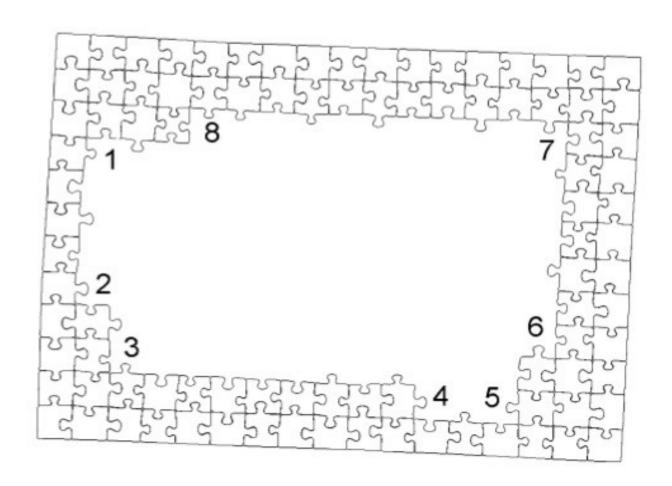
- Zunächst Betrachtung der Grenzteile, mit einer Heuristik für das Problem des Handlungsreisenden
- Gehen nicht davon aus, dass Teile eindeutige Seiten haben → umfassende Abgleichungstechnik
- Nutzen "fiducial points", um die beste Translation und Rotation eines Teiles zur Verknüpfung zu finden
- Es gibt weitere Techniken ...

2.2 Goldberg (2004) - Überblick (2)

- "Highest-confidence-first order"
 - Leere Postionen einer geeigneten Stelle aufrufen, die mindestens zwei primäre Nachbarn bereits gesetzt hat
 - Sind Eckteile gesetzt, gibt es vier geeignete Stellen
 - Schritt für Schritt wird die Stelle gefüllt, die den höchsten Anteil der Auswertung des besten passenden Teiles, zum zweiten passenden Teil hat
 - Nach der Setzung eines Teiles, wird die Einbindung aller Teile wieder optimiert

Universität Darmstadt

2.2 Goldberg (2004) - Überblick (3)



2.3 Goldberg (2004) – Ränder, Nasen, Kerben (1)

- Zuerst werden Kerben, dann Nasen gesucht
- Kriterien
 - Wendepunkte
 - Tangenten → Überschneidung → Center
 - Center liegt außerhalb → Nase
 - Center liegt innerhalb → Kerbe
- Ränder durch Überprüfung auf Kerben und Nasen

2.3 Goldberg (2004) – Ränder, Nasen, Kerben (2)

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt

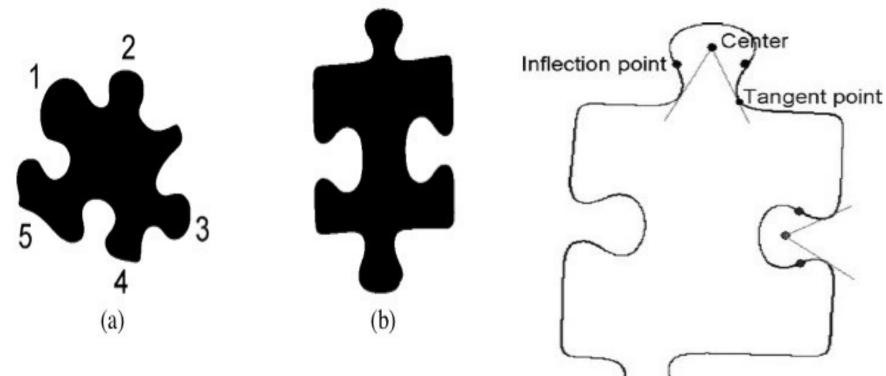


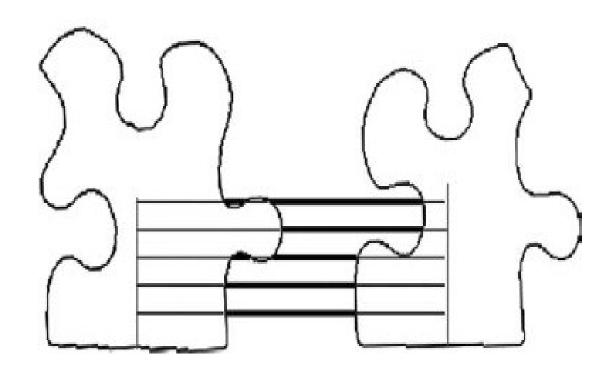
Fig. 3. (a) The piece illustrates the importance of identifying indents before outdents. Of the five possible outdents, only 2 and 3 are genuine.

(b) The piece has some long straight stretches that are not straight sides.

2.3 Goldberg (2004) – Zusammensetzung (1)

- Vorgehensweise
 - Eckteile → zwei gerade Seiten unten und rechts
 - Randteil hat rechten und linken Nachbarn
 - Überprüfung der Randstruktur
 - ■Kriterium: Kerbe → Kerbe oder Nase → Nase fliegt raus
 - ■Überprüfung passt Kerbe ← → Nase

2.3 Goldberg (2004) – Zusammensetzung



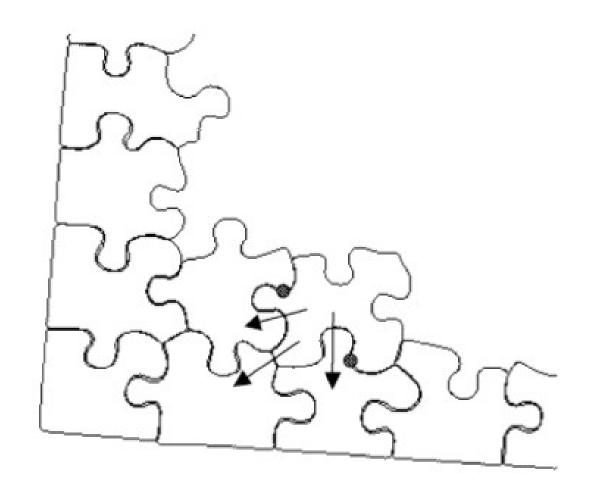
2.3 Goldberg (2004) – Zusammensetzung (3)

- Ellipse verbindet Wendepunkte um den Centerpoint
- Übereinstimmung der Ellipse zwischen einer Kerbe und einer Nase
- Innenstücke
 - ■s.O.
 - Betrachtung des Bereiches zwischen den Tangentenpunkten (Abb.)
 - Setzt passendes Stück erst, wenn auch die Überprüfung des Nachbarn erfolgreich war (globale Geometrie)

2.3 Goldberg (2004) – Zusammensetzung

Institut für Sportwissenschaft Technische Universität Darmstadt

(4)



Schlussbemerkungen

- Vergleich Altman vs. Goldberg
 - Verschiedene Arten von Puzzle
 - Goldberg: Puzzle mit 100 Teilen → 3min
 - Puzzle mit 204 Teilen → 20min
- Erweiterungen durch Farberkennung, Texturen
 - Problem: Farbänderung exakt entlang der Schnittlinie
- Problem der eindeutigen / einzigartigen Teile

Literatur

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt

Solving the Jigsaw Puzzle Problem in Linear Time (T. Altman), Applied Artificial Intelligence, 3(4):453-462, 1989.

A global approach to automatic solution of jigsaw puzzles. (Goldberg, D.; Malon, C.; Bern, M. W.) Computational Geometry. 2004 June; 28 (2): 165-174.



Noch Fragen ???

Institut für Sportwissenschaft
Technische
Universität Darmstadt

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!