

On Order Types, Projective Classes, and Realizations

Manfred Scheucher

20. November 2014

Motivation

- Counting Convex 5-Holes
- abstrakte und realisierte Ergebnisse
- abstrakt $\xrightarrow{?}$ realisierbar

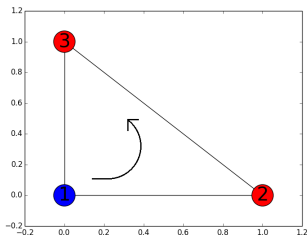
Order Types

Punktmenge

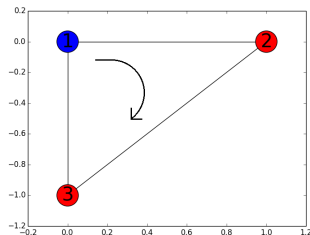
- $P = \{p_1, \dots, p_n\} \subset \mathbb{R}^2$
- keine kollinearen Punkte

Order Types

Beispiel: 3 Punkte



(a) positiv orientiert



(b) negativ orientiert

Order Types

Λ -Matrix

- Je 3 Punkte positiv oder negativ orientiert:

$$\Lambda_{ijk} := \operatorname{sgn} \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} \in \{-1, +1\}$$

- Λ -Matrix: $\Theta(n^3)$ Einträge
- ähnliche Λ -Matrizen durch Permutation der Indizes und durch Spiegelung \Rightarrow Order Type

Order Types

Λ -Matrix

- Je 3 Punkte positiv oder negativ orientiert:

$$\Lambda_{ijk} := \operatorname{sgn} \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} \in \{-1, +1\}$$

- Λ -Matrix: $\Theta(n^3)$ Einträge
- ähnliche Λ -Matrizen durch Permutation der Indizes und durch Spiegelung \Rightarrow Order Type

Order Types

Λ -Matrix

- Je 3 Punkte positiv oder negativ orientiert:

$$\Lambda_{ijk} := \operatorname{sgn} \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} \in \{-1, +1\}$$

- Λ -Matrix: $\Theta(n^3)$ Einträge
- ähnliche Λ -Matrizen durch Permutation der Indizes und durch Spiegelung \Rightarrow Order Type

Order Types

λ -Matrix

- $\lambda_{ij} := |\{k \mid \Lambda_{ijk} > 0\}|$
- λ -Matrix: $\Theta(n^2)$ Einträge
- Äquivalent!

Order Types

λ -Matrix

- $\lambda_{ij} := |\{k \mid \Lambda_{ijk} > 0\}|$
- λ -Matrix: $\Theta(n^2)$ Einträge
- Äquivalent!

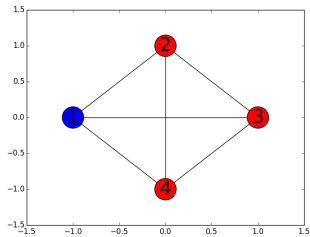
Order Types

λ -Matrix

- $\lambda_{ij} := |\{k \mid \Lambda_{ijk} > 0\}|$
- λ -Matrix: $\Theta(n^2)$ Einträge
- Äquivalent!

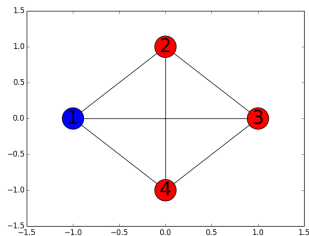
Order Types

Beispiel



Order Types

Beispiel



$$\Lambda_{123} = -1$$

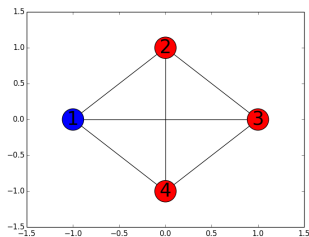
$$\Lambda_{124} = -1$$

$$\Lambda_{134} = -1$$

$$\Lambda_{234} = -1$$

Order Types

Beispiel



$$\Lambda_{123} = -1$$

$$\Lambda_{124} = -1$$

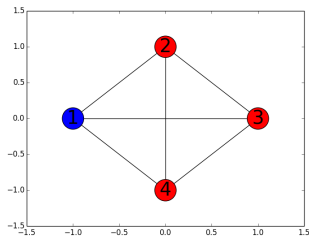
$$\Lambda_{134} = -1$$

$$\Lambda_{234} = -1$$

$$\lambda_{12} = 0$$

Order Types

Beispiel



$$\Lambda_{123} = -1$$

$$\Lambda_{124} = -1$$

$$\Lambda_{134} = -1$$

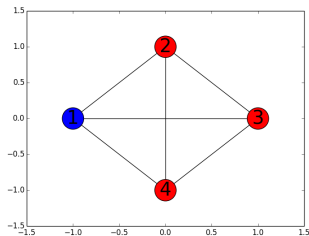
$$\Lambda_{234} = -1$$

$$\lambda_{12} = 0$$

$$\lambda_{13} = 1$$

Order Types

Beispiel



$$\Lambda_{123} = -1$$

$$\Lambda_{124} = -1$$

$$\Lambda_{134} = -1$$

$$\Lambda_{234} = -1$$

$$\lambda_{12} = 0$$

$$\lambda_{13} = 1$$

$$\lambda_{14} = 2$$

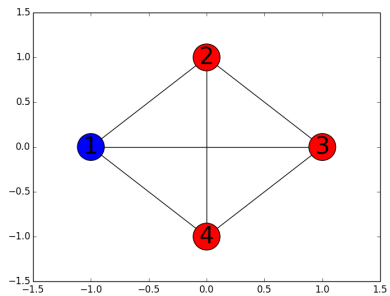
$$\lambda_{23} = 0$$

$$\lambda_{24} = 1$$

$$\lambda_{34} = 0$$

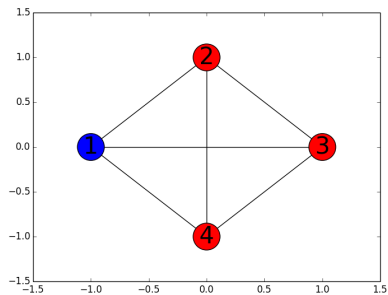
Order Types

Beispiel



Order Types

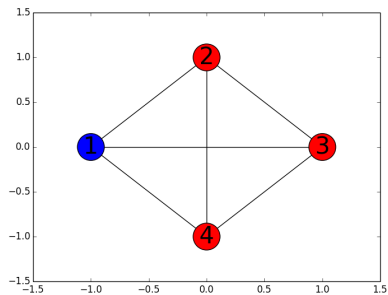
Beispiel



0	0	1	2
2	0	0	1
1	2	0	0
0	1	2	0

Order Types

Beispiel

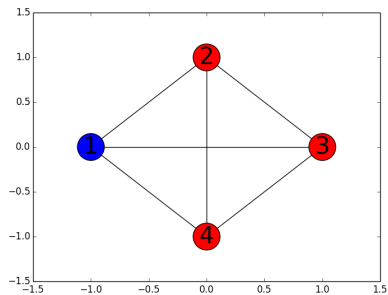


0	0	1	2
2	0	0	1
1	2	0	0
0	1	2	0

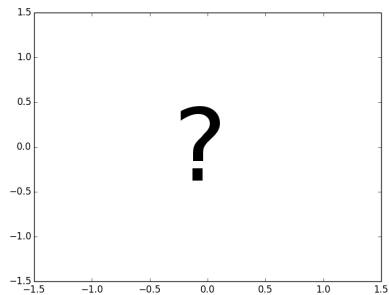
0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0

Order Types

Beispiel



0	0	1	2
2	0	0	1
1	2	0	0
0	1	2	0



0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0

Realisierbarkeit

Realisierungsproblem

- Gegeben: Λ -Matrix
- Gesucht: Punktmenge, die Λ induziert, oder Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Beispiel

0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0

Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Beispiel

0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0

$$\wedge_{123} = -$$

$$\wedge_{124} = +$$

$$\wedge_{134} = +$$

$$\wedge_{234} = +$$

Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Beispiel

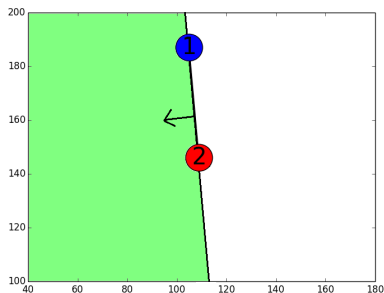
0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0

$$\Lambda_{123} = -$$

$$\Lambda_{124} = +$$

$$\Lambda_{134} = +$$

$$\Lambda_{234} = +$$



Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Beispiel

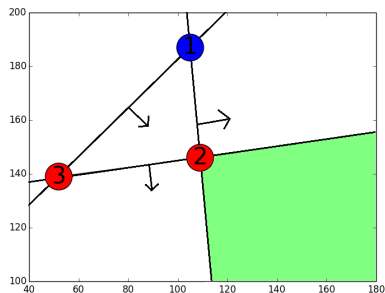
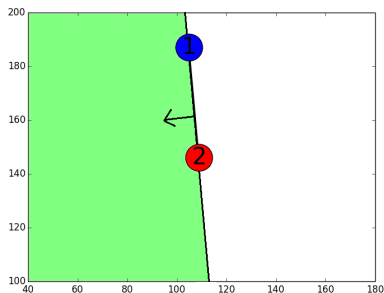
$$\begin{array}{cccc} 0 & 1 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \end{array}$$

$$\wedge_{123} = -$$

$$\wedge_{124} = +$$

$$\wedge_{134} = +$$

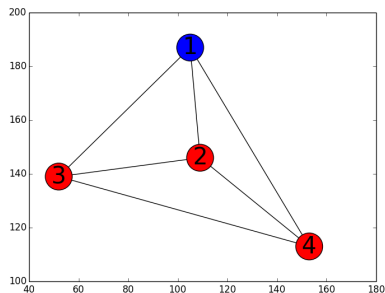
$$\wedge_{234} = +$$



Realisierbarkeit

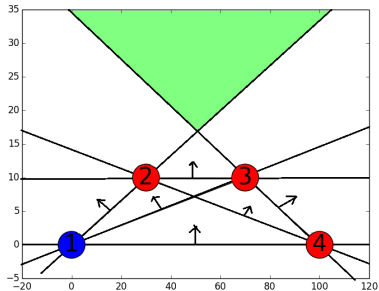
Geometrisches Einfügen: Beispiel

0	1	2	0
1	0	1	1
0	1	0	2
2	1	0	0



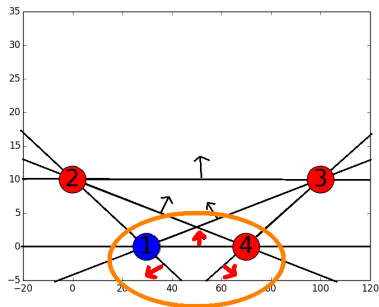
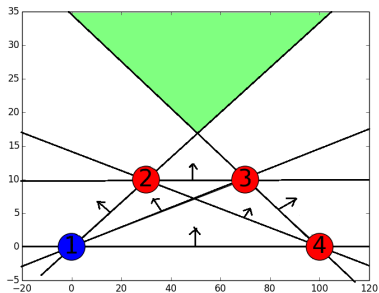
Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Das Problem



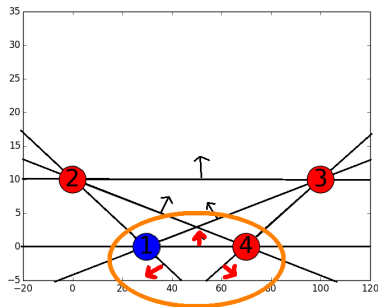
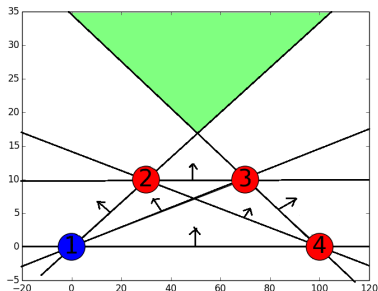
Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Das Problem



Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Das Problem



Das Realisierungsproblem ist i.A. NP-schwer!

Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Anmerkung

Speedup möglich durch

- Forward Checking und Backtracking
- Quadtree-Struktur beim Suchen

Realisierbarkeit

Geometrisches Einfügen: Anmerkung

Speedup möglich durch

- Forward Checking und Backtracking
- Quadtree-Struktur beim Suchen

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Quadratically Constrained Programming (QCP)

- Äquivalent:

- ▶ $\Lambda_{ijk} = +1$

- ▶ $\det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix} > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq \epsilon > 0$

- ▶ $x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i \geq 1$

- QCP mit $\binom{n}{3}$ Nebenbedingungen (NB)

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Minimierung

- Formulierung als Minimierungsproblem (ohne NB):

$$\sum_{\substack{i,j,k \\ \Lambda_{ijk}=+1}} \phi(x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i - 1)$$

mit $\phi : \mathbb{R} \rightarrow [0, \infty)$, $\phi(x) = 0 \Leftrightarrow x \geq 0$

- Beispiel: $\phi(x) := (|x| - x)^2$, stetig differenzierbar

Realisierbarkeit

Realisierung mittels Minimierung

- Formulierung als Minimierungsproblem (ohne NB):

$$\sum_{\substack{i,j,k \\ \Lambda_{ijk}=+1}} \phi(x_j y_k - x_k y_j + x_k y_i - x_i y_k + x_i y_j - x_j y_i - 1)$$

mit $\phi : \mathbb{R} \rightarrow [0, \infty)$, $\phi(x) = 0 \Leftrightarrow x \geq 0$

- Beispiel: $\phi(x) := (|x| - x)^2$, stetig differenzierbar

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- Grassmann-Plücker-Gleichung:

$$X_{abc} \cdot X_{ade} + X_{abd} \cdot X_{aec} + X_{abe} \cdot X_{acd} = 0$$

wobei

$$X_{ijk} := \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix}$$

- (abgeschwächte) Formulierung als LP:

$$L_{abc} + L_{ade} - L_{abd} - L_{ace} < 0$$

$$L_{abe} + L_{acd} - L_{abd} - L_{ace} < 0$$

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- Grassmann-Plücker-Gleichung:

$$X_{abc} \cdot X_{ade} + X_{abd} \cdot X_{aec} + X_{abe} \cdot X_{acd} = 0$$

wobei

$$X_{ijk} := \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix}$$

- (abgeschwächte) Formulierung als LP:

$$L_{abc} + L_{ade} - L_{abd} - L_{ace} < 0$$

$$L_{abe} + L_{acd} - L_{abd} - L_{ace} < 0$$

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- Grassmann-Plücker-Gleichung:

$$X_{abc} \cdot X_{ade} + X_{abd} \cdot X_{aec} + X_{abe} \cdot X_{acd} = 0$$

wobei

$$X_{ijk} := \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \end{pmatrix}$$

- (abgeschwächte) Formulierung als LP:

$$L_{abc} + L_{ade} - L_{abd} - L_{ace} \leq -1$$

$$L_{abe} + L_{acd} - L_{abd} - L_{ace} \leq -1$$

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- $10 \binom{n}{5}$ Ungleichungen in $\binom{n}{3}$ Variablen
- Algorithmen: Simplex- und Innere-Punkte-Verfahren
- Verifizieren einer Lösung: polynomiell
- \Rightarrow Zertifikat für Nichtrealisierbarkeit

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- $10\binom{n}{5}$ Ungleichungen in $\binom{n}{3}$ Variablen
- Algorithmen: Simplex- und Innere-Punkte-Verfahren
- Verifizieren einer Lösung: polynomiell
- \Rightarrow Zertifikat für Nichtrealisierbarkeit

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- $10 \binom{n}{5}$ Ungleichungen in $\binom{n}{3}$ Variablen
- Algorithmen: Simplex- und Innere-Punkte-Verfahren
- Verifizieren einer Lösung: polynomiell
- \Rightarrow Zertifikat für Nichtrealisierbarkeit

Beweis für Nichtrealisierbarkeit

Grassmann-Plücker-Heuristik

- $10 \binom{n}{5}$ Ungleichungen in $\binom{n}{3}$ Variablen
- Algorithmen: Simplex- und Innere-Punkte-Verfahren
- Verifizieren einer Lösung: polynomiell
- \Rightarrow **Zertifikat für Nichtrealisierbarkeit**

Sub Order Types

- Induzierte Sub Λ -Matrix Λ' :

$$\Lambda'_{i,j,k} := \Lambda_{a_i, a_j, a_k}$$

für $A = \{a_1, \dots, a_m\} \subseteq \{1, \dots, n\}$

- Induzierter Sub Order Type analog...

Sub Order Types

- Induzierte Sub Λ -Matrix Λ' :

$$\Lambda'_{i,j,k} := \Lambda_{a_i, a_j, a_k}$$

für $A = \{a_1, \dots, a_m\} \subseteq \{1, \dots, n\}$

- Induzierter Sub Order Type analog...

Sub Order Types

- Order Type realisierbar
⇒ alle Sub Order Types realisierbar
- ein Sub Order Type nicht realisierbar
⇒ Order Type nicht realisierbar

Sub Order Types

- Order Type realisierbar
⇒ alle Sub Order Types realisierbar
- ein Sub Order Type nicht realisierbar
⇒ Order Type nicht realisierbar

Iterative Realisierungsmethode

- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Iterative Realisierungsmethode

- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Iterative Realisierungsmethode

- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Iterative Realisierungsmethode

- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Iterative Realisierungsmethode

- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Iterative Realisierungsmethode

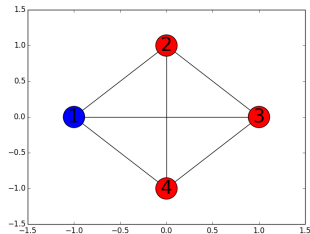
- 1 Wähle bel. Permutation der Indizes $\pi \in S_n$
- 2 Für $k = 1, \dots, n$:
 - 3 $A^{(k)} := \{\pi_1, \dots, \pi_k\}$
 - 4 $\Lambda^{(k)}$, der durch $A^{(k)}$ induzierte Sub Order Type
 - 5 Teste $\Lambda^{(k)}$ auf Realisierbarkeit
 - 6 Wenn $\Lambda^{(k)}$ nicht realisierbar
→ STOP (Λ nicht realisierbar)
- 7 Realisierung von $\Lambda = \Lambda^{(n)}$ gefunden!

Beobachtung

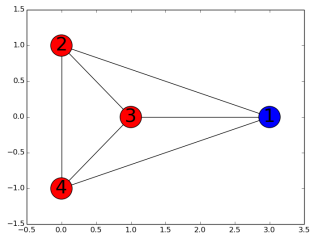
Die Wahl der Permutation ist bei nicht-realisierbaren Order Types entscheidend über die Anzahl an Iterationen!

Projective Classes

Beispiel 1



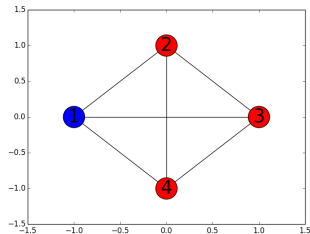
1



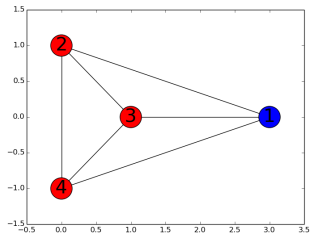
- Orientierungstriplet werden invertiert
- Welcher OT in PC ist am "einfachsten"?
- (Rück-)Transformation der Realisierung?

Projective Classes

Beispiel 1



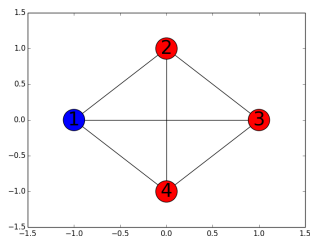
1



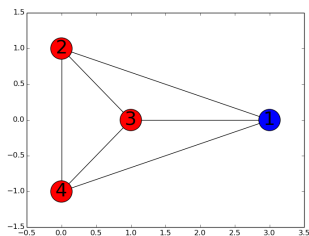
- Orientierungstripel werden invertiert
- Welcher OT in PC ist am "einfachsten"?
- (Rück-)Transformation der Realisierung?

Projective Classes

Beispiel 1



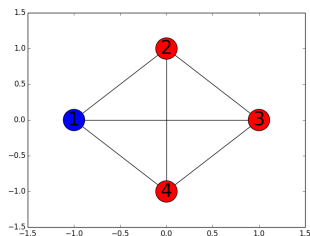
1
↔



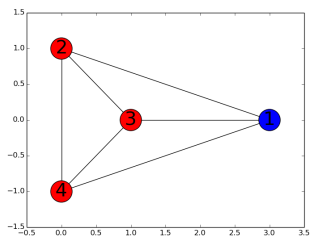
- Orientierungstripel werden invertiert
- Welcher OT in PC ist am "einfachsten"?
- (Rück-)Transformation der Realisierung?

Projective Classes

Beispiel 1



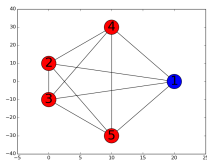
1
↔



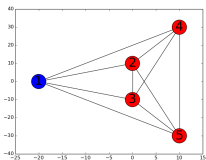
- Orientierungstriplet werden invertiert
- Welcher OT in PC ist am "einfachsten"?
- (Rück-)Transformation der Realisierung?

Projective Classes

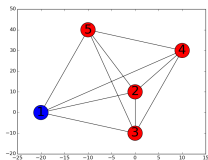
Beispiel 2



1



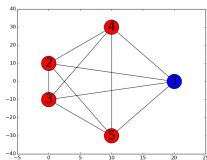
5



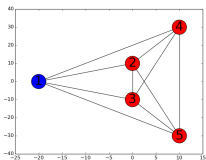
- Jeden Punkt einzeln transformieren (rotieren)
- \Rightarrow i.A. sehr große Koordinaten

Projective Classes

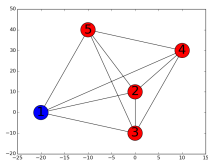
Beispiel 2



1



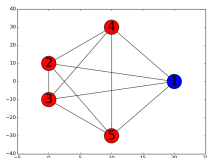
5



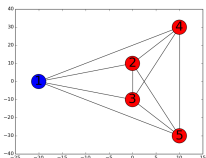
- Jeden Punkt einzeln transformieren (rotieren)
- \Rightarrow i.A. sehr große Koordinaten

Projective Classes

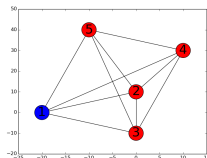
Beispiel 2



1



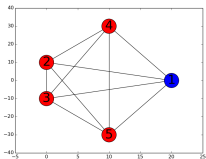
5



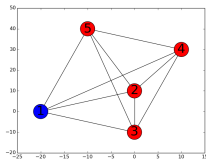
- Jeden Punkt einzeln transformieren (rotieren)
- \Rightarrow i.A. sehr große Koordinaten

Projective Classes

Beispiel 2



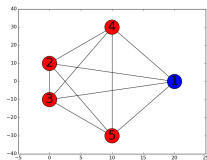
1,5
↔



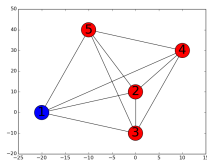
- Punkte gemeinsam transformieren (rotieren)
- B Bit Durchmesser $\rightarrow nB$ Bit Durchmesser

Projective Classes

Beispiel 2



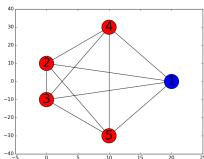
1,5
↔



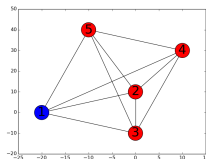
- Punkte gemeinsam transformieren (rotieren)
- B Bit Durchmesser $\rightarrow nB$ Bit Durchmesser

Projective Classes

Beispiel 2



1,5
↔



- Punkte gemeinsam transformieren (rotieren)
- B Bit Durchmesser $\rightarrow nB$ Bit Durchmesser

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealisationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealisationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealizationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealizationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealizationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealizationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealizationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealizationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealizationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealizationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

pyotlib

- Implementierung aller genannten Methoden
- RealizationTester-Verschachtelung möglich:
 - ▶ Versuche OT zu realisieren (Nichtrealisierbarkeit zu beweisen)
 - ▶ Falls erfolgreich → STOP
 - ▶ Sonst übergib an inneren RealizationTester (sofern vorhanden)
- Beispiel:

```
tester = GPRealizationTester(  
    PCRealizationTester(  
        MatlabRealizationTester()  
    )  
)
```

Resultate

Convex 5-Holes

n	$h_5(n)$ (alte Schranke)	$h_5(n)$ (neue Schranke)
17	≤ 16	
18	≤ 21	
19	≤ 28	$\leq 27^1$
20	≤ 36	$\leq 33^1$
21	≤ 43	≤ 41
22	≤ 52	≤ 48
23	≤ 63	≤ 59
24	≤ 71	≤ 67
25	≤ 82	≤ 75
26	≤ 90	≤ 88
27	≤ 103	≤ 100
28	≤ 117	≤ 115
29	≤ 134	≤ 131
30	≤ 155	≤ 150
...

¹Realisierung eines abstrakten Order Types

Resultate

Rectilinear Crossing Numbers

n	$\bar{cr}(n)$
40	$\leq 33070^1$
52	≤ 99161
57	≤ 145170
58	≤ 156042
60	≤ 179523
61	≤ 192267
98	≤ 1347651
99	≤ 1404666

¹Realisierung eines abstrakten Order Types

Resultate

Realisierungen minimaler Größe

n	3	4	5	6	7	8	9	10
# bits needed (with properties)	2	2	3	3	4	5	≤ 7	≤ 13
# bits needed (without properties)	1	2	2	3	4	5	≤ 6	≤ 9

Resultate

Universal Order Types

m	3	4	5	6	7	8	9
OT	3	5	6	9	12	≤ 22	?
PC	3	4	5	7	9	≤ 14	≤ 30

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!