

Das Pentagon Problem

Metamorphosen einer IMO–Aufgabe

Elias Wegert

Institut für Angewandte Analysis
TU Bergakademie Freiberg

09.09.2008

Das Pentagonproblem

Metamorphosen einer IMO-Aufgabe

- 1 Rückblick
- 2 Das Pentagon Problem
 - Aufgabenstellung
 - Historie
 - Lösung
 - Metamorphosen
- 3 Die Signierte–Mittelwert–Prozedur
- 4 Eine Relaxations-Prozedur auf Graphen
- 5 Ausblick

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- **Mathematik ist ein weites Feld.**

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- **Mathematik ist Bestandteil der Kultur.**

Was hat ES mir gebracht?

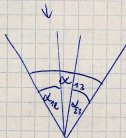
Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- **Mathematik hat ihre eigene Kultur.**

Rolle und Bedeutung von Beweisen

Angenommen $\alpha_{12} + \alpha_{23} \leq \alpha_{31}$

warum? Dann können die 3 Dreiecke QP_iP_j keine äußere Ecke bilden. Man legt die Dreiecke mit $\angle \alpha_{12}$ und α_{23} flach auf das Dreieck mit $\angle \alpha_{31}$, so dass je zwei eine Kante von diesen beiden Dreiecke mit einer Kante des 3. übereinstimmt.



Dann bleibt zwischen den beiden Dreiecken ein \angle frei.

Aufgabe	3
Punkte	# B 1
Unterschrift	<i>[Handwritten Signature]</i>

kein Beweis!

Aus einem Lösungsversuch für Aufgabe 111243

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

- Heuristische Methoden

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

- Heuristische Methoden
- **Strukturierung von Problemen**

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

- Heuristische Methoden
- Strukturierung von Problemen
- Fähigkeit zur Abstraktion

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

- Heuristische Methoden
- Strukturierung von Problemen
- Fähigkeit zur Abstraktion
- **Selbständigkeit und Ausdauer**

Mathematische Probleme löst jeder auf seine Weise –



Albrecht Böttcher und Albrecht Hess beim IMO Training 1973

Mathematische Probleme löst jeder auf seine Weise – oder doch nicht ?



Albrecht Böttcher und Albrecht Hess beim IMO Training 1973

Was hat ES mir gebracht?

Einige Einsichten:

- Mathematik ist nicht algorithmisch.
- Mathematik ist ein weites Feld.
- Mathematik ist Bestandteil der Kultur.
- Mathematik hat ihre eigene Kultur.

Etwas Problemlösekompetenz:

- Heuristische Prinzipien
- Strukturierung von Problemen
- Fähigkeit zur Abstraktion
- Selbständigkeit und Ausdauer
- **Spezielle Techniken und Methoden**

From the Buffon Needle Problem to the Kreiss Matrix Theorem

Elias Wegert and Lloyd N. Trefethen

The American Mathematical Monthly, Vol. 101, No. 2 (Feb., 1994), pp. 132-139 (article consists of 8 pages)

Published by: Mathematical Association of America

47. Mathematik-Olympiade

4. Stufe (Bundesrunde)

Klasse 11-13

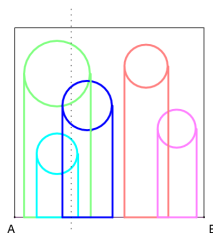
Aufgaben – 2. Tag



© 2008 *Aufgabenausschuss des Mathematik-Olympiaden e.V.*
www.mathematik-olympiaden.de. Alle Rechte vorbehalten.

471345

Innerhalb eines Quadrates mit der Seitenlänge 1 befinden sich endlich viele Kreisscheiben, die sich auch überlappen dürfen. Die Summe aller Kreisumfänge sei gleich 10. Man beweise, dass es eine Gerade gibt, die mindestens vier dieser Kreise schneidet oder berührt.



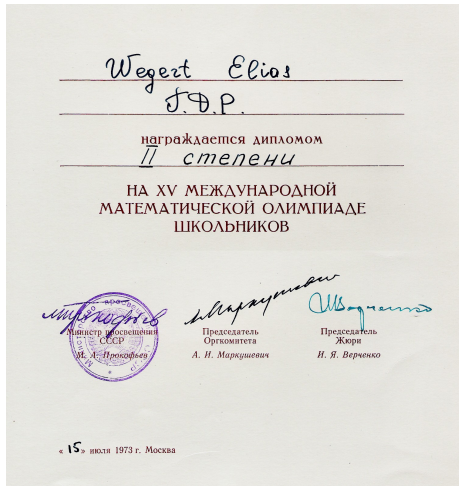
Beide Probleme verwenden die Reduktion eines mehrdimensionalen Problems auf ein eindimensionales.



Albrecht Böttcher und E.W. bei der 4. Stufe der MO 1972



Im IMO Trainingslager 1973



- 1 -

Aufgabe 6.2 Reinschrift

Punkte 5.8/8

Unterschrift Dr. Eg. K.

$$\Rightarrow \frac{1}{4a} = 4a - 2 \Rightarrow 16a^2 - 8a - 1 = 0$$

$$a_{1/2} = \frac{1}{4} \pm \sqrt{\frac{1}{16} + \frac{1}{4}}$$

$$a_{02} = \frac{1}{4}(1 + \sqrt{2})$$

Von diesen beiden Lösungen scheidet $a = \frac{1}{4}(1 - \sqrt{2})$ aus, weil sie der Voraussetzung $a \geq \frac{1}{4}$ widerspricht.

Der kleinste Abstand wird für $a = \frac{1}{4}(1 + \sqrt{2})$ erreicht, wenn man $a \geq \frac{1}{4}$ voraussetzt.

Wir betrachten nun den Fall $a = \frac{1}{4}$, und berechnen für diesen Fall h_{\max} .

$g(x) = 1 + 1 - 2ax \Rightarrow x_1 = \pm \frac{1}{2a}$ *Abstand wird für $a = \frac{1}{4}$ von Hand beschrieben. Dieser Fall wird aber nicht behandelt. (-> Punkte)*

$h_{\max} = |g(x_1) - f(x_1)| = \frac{1}{4a} \geq \frac{1}{2}$

Zugegen ist für $a = \frac{1}{4}(1 + \sqrt{2})$

$h_{\max} = h_{\min} = \frac{1}{1 + \sqrt{2}} = \sqrt{2} - 1 < \frac{1}{2}$.

Somit ist gezeigt, daß für alle $a < \frac{1}{2}$ h_{\max} größer ist als $h_{\min} = h_{\max} = \sqrt{2} - 1$. Das ist der kleinste Abstand der beiden Funktionen $f(x)$ und $g(x)$ er wird erreicht für $a = \frac{1}{4}(1 + \sqrt{2})$.

Kann man nach so vielen Jahren noch einen Einspruch anmelden?

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel
- begrenzter Wissensumfang

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel
- begrenzter Wissensumfang
- spezielle Tricks

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel
- begrenzter Wissensumfang
- spezielle Tricks

Mathematik ist eine Entdeckungsreise mit offenem Ende.

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel
- begrenzter Wissensumfang
- spezielle Tricks

Mathematik ist eine Entdeckungsreise mit offenem Ende.

Wichtiger Schritt für den Zugang zum Reich der Mathematik:

Olympiadeprobleme versus „echte“ Mathematik

Olympiadeprobleme sind echte Mathematik mit Besonderheiten:

- abschätzbarer Schwierigkeitsgrad
- vorgegebener Zeitrahmen
- eingeschränkte Hilfsmittel
- begrenzter Wissensumfang
- spezielle Tricks

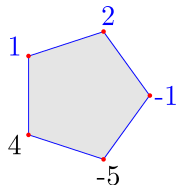
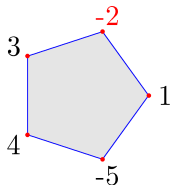
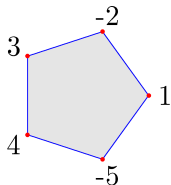
Mathematik ist eine Entdeckungsreise mit offenem Ende.

Wichtiger Schritt für den Zugang zum Reich der Mathematik:

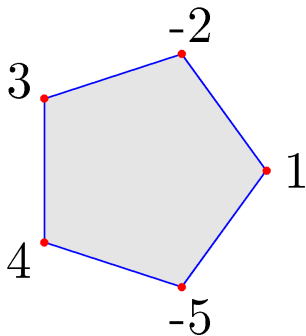
Probleme lösen \implies Probleme stellen

E.W.: IMO 1986, Aufgabe 3

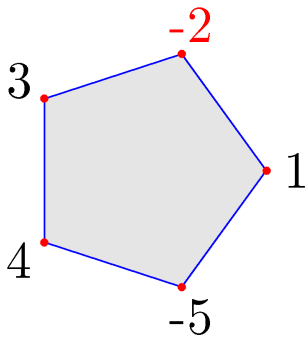
An jedem Eckpunkt eines Fünfecks steht eine ganze Zahl. Die Summe aller fünf Zahlen ist positiv. Wenn an drei aufeinanderfolgenden Eckpunkten die Zahlen x , y und z stehen und y negativ ist, so können diese durch $x + y$, $-y$ und $z + y$ ersetzt werden. Man beweise, dass es nach endlich vielen Ersetzungen keine negativen Zahlen mehr gibt.



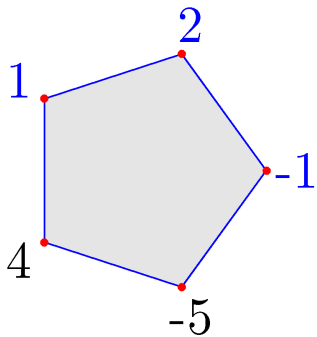
Ein Experiment



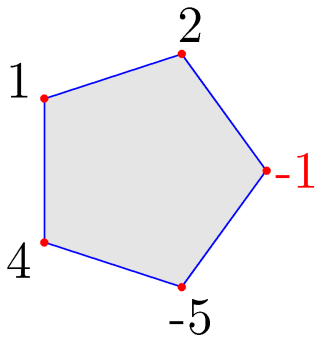
Ein Experiment



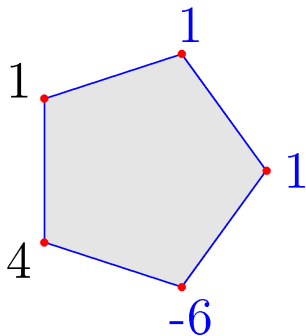
Ein Experiment



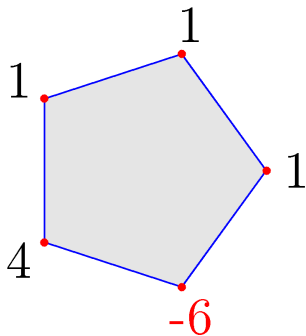
Ein Experiment



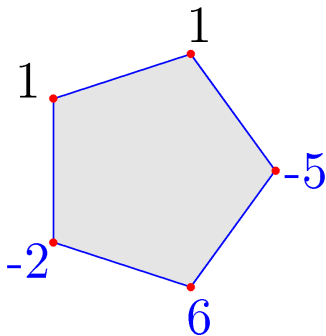
Ein Experiment



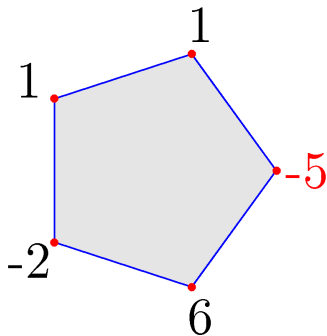
Ein Experiment



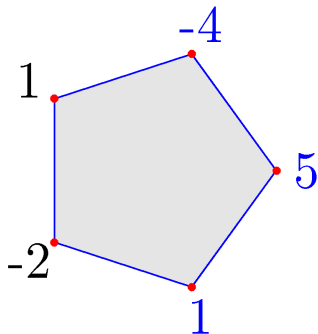
Ein Experiment



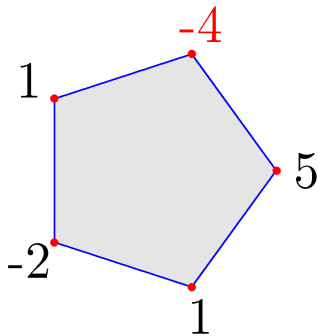
Ein Experiment



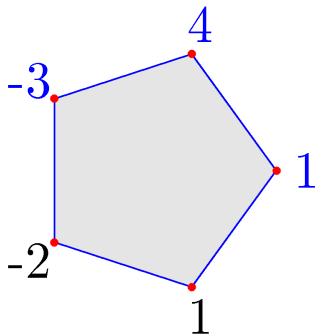
Ein Experiment



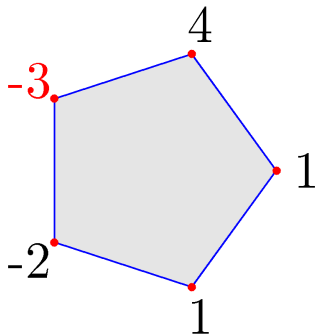
Ein Experiment



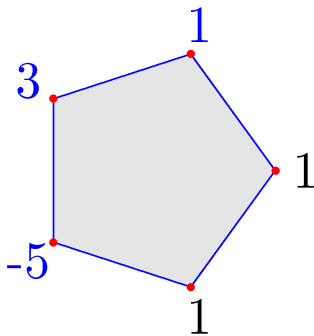
Ein Experiment



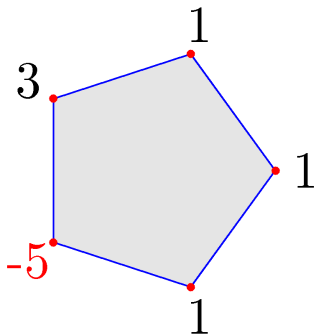
Ein Experiment



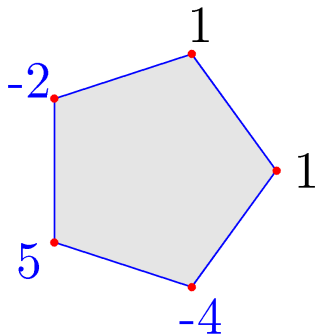
Ein Experiment



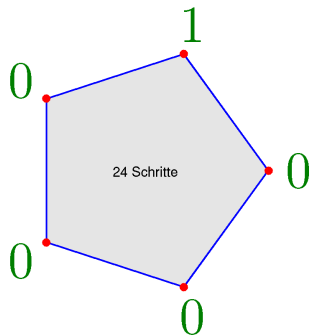
Ein Experiment



Nach 7 Schritten

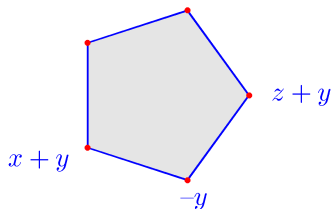
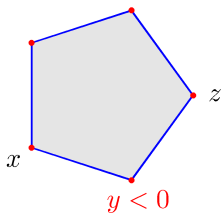


Nach 24 Schritten



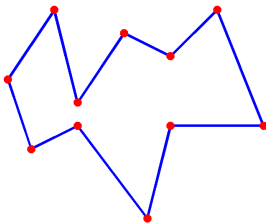
E.W.: IMO 1986, Aufgabe 3

An jedem Eckpunkt eines Fünfecks steht eine ganze Zahl. Die Summe aller fünf Zahlen ist positiv. Wenn an drei aufeinanderfolgenden Eckpunkten die Zahlen x , y und z stehen und y negativ ist, so können diese durch $x + y$, $-y$ und $z + y$ ersetzt werden. Man beweise, dass nach endlich vielen Ersetzungen alle Zahlen positiv sein müssen.



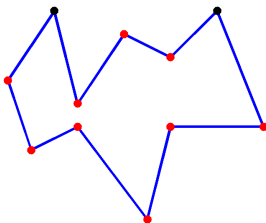
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

Gegeben sei ein (nicht-konvexer) geschlossener Polygonzug.



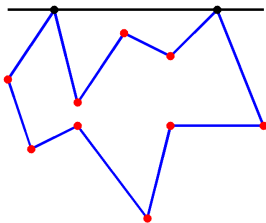
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

Wir wählen zwei Eckpunkte aus ...



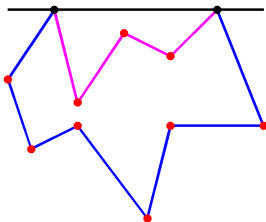
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

... und betrachten die Gerade durch diese Eckpunkte



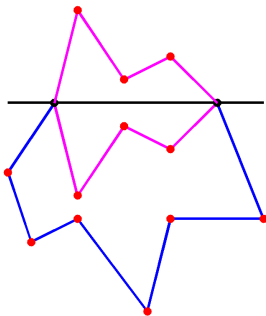
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

Liegen beide Teilstücke auf derselben Seite der Geraden ...



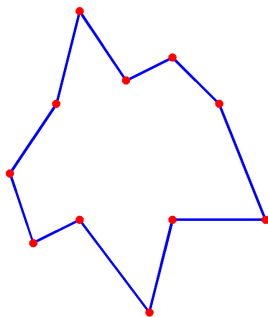
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

... wird eines der Teilstücke an der Geraden gespiegelt.



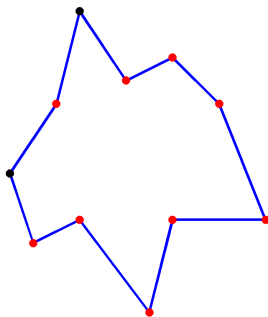
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

So entsteht ein neuer Polygonzug.



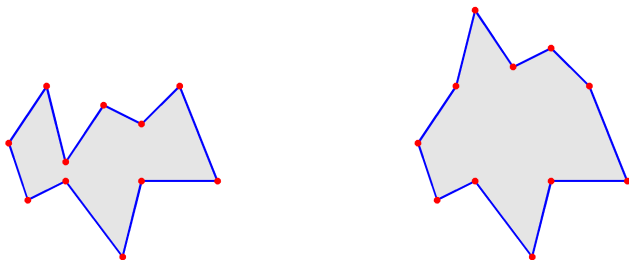
1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

Dieses Verfahren wird solange wie möglich fortgesetzt.



1961 Kazarinoff: Ein geometrisches Problem

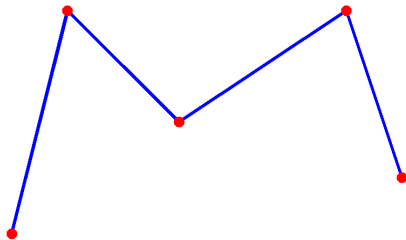
Wird der Polygonzug nach endlich vielen Schritten konvex? Muss das Spiegelungsverfahren notwendigerweise abbrechen?



1985 Bernd Noack: Vorstellung des Problems bei einer Beratung der Aufgabenkommission für die Mathematik-Olympiaden.

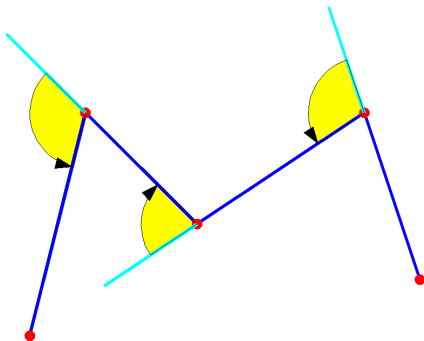
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Wie ändern sich metrische Größen (Fläche, Winkel)?



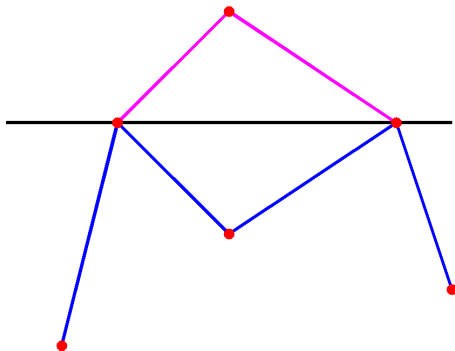
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Betrachten „Drehwinkel“ beim Durchlaufen des Polygonzugs



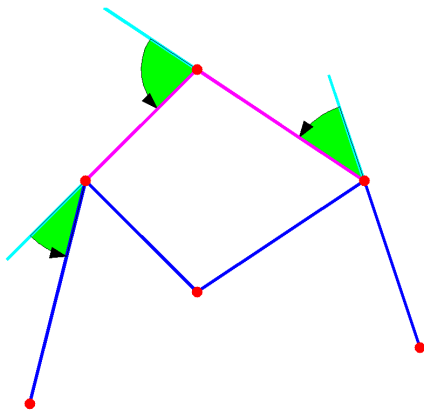
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Bei der Spiegelung an dieser Geraden ...



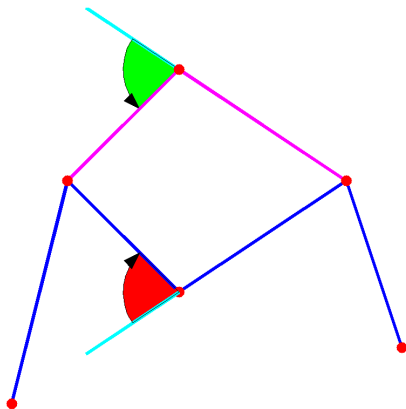
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

... ändern sich die (orientierten) Drehwinkel.



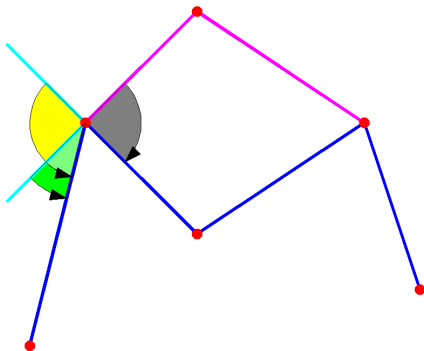
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Diese beiden sind gerade entgegengesetzt gleich.



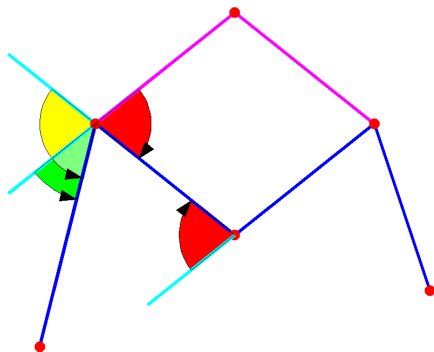
1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Hier gilt „grün gleich gelb plus grau“, aber wie groß ist „grau“?



1985: Von der Geometrie zur Arithmetik

Sind die Polygonseiten gleich lang, ist „grün gleich gelb plus rot“



Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.

Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.
- Nur Spiegelung an Geraden durch Eckpunkte im Abstand zwei.

Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.
- Nur Spiegelung an Geraden durch Eckpunkte im Abstand zwei.

Winkel an den zugehörigen drei Ecken seien x , y , z . Dann gilt:

- Konkavitätsbedingung lautet $y < 0$.

Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.
- Nur Spiegelung an Geraden durch Eckpunkte im Abstand zwei.

Winkel an den zugehörigen drei Ecken seien x , y , z . Dann gilt:

- Konkavitätsbedingung lautet $y < 0$.
- Neue Winkel ergeben sich aus alten Winkeln durch

$$x \mapsto x + y, \quad y \mapsto -y, \quad z \mapsto z + y.$$

Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.
- Nur Spiegelung an Geraden durch Eckpunkte im Abstand zwei.

Winkel an den zugehörigen drei Ecken seien x , y , z . Dann gilt:

- Konkavitätsbedingung lautet $y < 0$.
- Neue Winkel ergeben sich aus alten Winkeln durch

$$x \mapsto x + y, \quad y \mapsto -y, \quad z \mapsto z + y.$$

Für $n = 5$ sind das gerade die Regeln des Pentagonspiels.

Spezialisierung von Kazarinoffs Problem:

- Alle Polygonseiten sind gleich lang.
- Nur Spiegelung an Geraden durch Eckpunkte im Abstand zwei.

Winkel an den zugehörigen drei Ecken seien x , y , z . Dann gilt:

- Konkavitätsbedingung lautet $y < 0$.
- Neue Winkel ergeben sich aus alten Winkeln durch

$$x \mapsto x + y, \quad y \mapsto -y, \quad z \mapsto z + y.$$

Für $n = 5$ sind das gerade die Regeln des Pentagonspiels.

Neue Aufgaben findet man, indem man versucht, alte zu lösen.

Duobus numeris datis non primis adinuicem, maximā eorum communem dimensionem inuenire.

THEON ex Zamb. Sint dati bini numeri non primi adinuicem, α β γ δ : oportet iam ipsorum α β γ δ , maximam dimensionem inuenire. Si quidem γ δ ipsum α β metitur, metitur autem α se ipsum. Igitur γ δ ipsum α β communis dimensio est, α manifestum est quod maxima, nullus enim maior ipso γ δ , ipsum γ δ metietur. Si autem γ δ non metitur ipsum α β , ipsorum α β γ δ sublato (per primā septimi) semper minore α maiore, sumetur numerus aliquis qui metietur præcedentem, unitas quidem non sumetur. Si autem non, erunt α β γ δ primi adinuicem, quod non supponitur. Sumetur aliquis numerus igitur qui metietur præcedentem, α β γ δ quidem ipsum α β metiens, (per primam septimi) relinquat se minorem α β , autem ipsum γ δ meties, relinquat se minorem γ δ , α β γ δ ipsum α β metiatur. Quoniam igitur γ δ ipsum α β metitur, α β γ δ ipsum α β metitur: igitur α β ipsum γ δ metietur, metitur α se ipsum, α totum igitur γ δ metietur. At γ δ ipsum α β metitur, α β igitur ipsum α β metitur: metitur autem α β , igitur α β totum α β metietur, metietur quoque ipsum γ δ , igitur γ δ ipsos α β γ δ metitur. α β γ δ communis dimensio est. Dico enim quod α maxima, si γ δ ipsum α β γ δ non est maxima communis mensura, metietur ipsos α β γ δ numeros aliquis numerus maior existens, ipso γ δ metiatur, esto ν . Et quoniam α ipsum γ δ , α β γ δ ipsum α β metitur, α β igitur ipsum α β metitur. Metitur autem α β , α reliquum igitur α metietur: at α β ipsum α β metitur, α β igitur ipsum α β metietur: metietur autem α totum α β , α reliquum igitur α metietur, maior minorem, quod est impossibile. Igitur ipsos α β γ δ numeros numerus non metietur, maior existens ipso γ δ . Igitur γ δ ipsum α β γ δ maxima est communis mensura: quod oportet α β γ δ facere.

300 v.Ch.: Eine Lösungsidee!

Duobus numeris datis non primis adinuicem, maximā eorum communem dimensionem inuenire.

THEON ex Zamb. Sint dati bini numeri non primi adinuicem, $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$: oportet iam ipsorum $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$, maximam dimensionem inuenire. Si quidem $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ metitur, metitur autem et se ipsum. Igitur $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ communis dimensio est, et manifestum est quod maxima, nullus enim maior ipso $\gamma \delta$, ipsum $\gamma \delta$ metietur. Si autem $\gamma \delta$ non metitur ipsum $\alpha \beta$, ipsorum $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ sublato (per primā septimi) semper minore à maiore, sumetur numerus aliquis qui metietur præcedentem, unitas quidem non sumetur. Si autem non, erunt $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ primi adinuicem, quod non supponitur. Sumetur aliquis numerus igitur qui metietur præcedentem, et $\gamma \delta$ quidem ipsum $\alpha \beta$ metiens, (per primam septimi) relinquat se minorem $\alpha \beta$, autem ipsum $\gamma \delta$ metiens, relinquat se minorem $\gamma \delta$, et $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ metiatur. Quoniam igitur $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ metitur, et $\alpha \beta$ ipsum $\delta \epsilon$ metitur: igitur $\epsilon \zeta$ ipsum $\delta \epsilon$ metietur, metitur et se ipsum, et totum igitur $\gamma \delta$ metietur. At $\gamma \delta$ ipsum $\beta \epsilon$ metitur, et $\beta \epsilon$ igitur ipsum $\beta \epsilon$ metitur: metitur autem et $\alpha \beta$, igitur et totum $\beta \alpha$ metietur, metietur quoque ipsum $\gamma \delta$, igitur $\gamma \delta$ ipsos $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ metitur. $\beta \dots \dots \alpha$
 $\delta \dots \gamma$
 $\beta \dots \dots \epsilon \dots \alpha$
 $\delta \dots \zeta \dots \gamma$
 $\beta \dots \dots \epsilon \dots \alpha$
 $\epsilon \dots$
 $\delta \dots \zeta \dots \gamma$
 $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ communis dimensio est. Dico enim quod et maxima, si $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ non est maxima communis mensura, metietur ipsos $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ numeros aliquis maior existens, ipso $\gamma \delta$ metiatur, estoque ν . Et quoniam ν ipsum $\gamma \delta$, et $\gamma \delta$ ipsum $\beta \epsilon$ metitur, et ν igitur ipsum $\beta \epsilon$ metitur. Metitur autem et totum $\alpha \beta$, et reliquum igitur $\alpha \beta$ metietur: at $\gamma \delta$ ipsum $\delta \epsilon$ metitur, et ν igitur ipsum $\delta \epsilon$ metietur: metietur autem et totum $\epsilon \delta$, et reliquum igitur $\gamma \delta$ metietur, maior minorem, quod est impossibile. Igitur ipsos $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ numeros numerus non metietur, maior existens ipso $\epsilon \zeta$. Igitur $\gamma \delta$ ipsum $\alpha \beta$ et $\gamma \delta$ maxima est communis mensura: quod oportet facere.

Euklids Elemente, 7. Buch, Proposition 2 (Basel 1546).

Euklidischer Algorithmus

Bestimmung des größten gemeinsamen Teilers von a und b mit $a > b > 0$:

$$a = q_1 \cdot b + r_1 \quad (0 \leq r_1 < b)$$

$$b = q_2 \cdot r_1 + r_2 \quad (0 \leq r_2 < r_1)$$

$$r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3 \quad (0 \leq r_3 < r_2)$$

\vdots

$$r_{n-2} = q_n \cdot r_{n-1} + r_n \quad (0 \leq r_n < r_{n-1})$$

$$r_{n-1} = q_{n+1} \cdot r_n$$

Dann ist $ggT(a, b) = r_n$.

Euklidischer Algorithmus

Bestimmung des größten gemeinsamen Teilers von a und b mit $a > b > 0$:

$$a = q_1 \cdot b + r_1 \quad (0 \leq r_1 < b)$$

$$b = q_2 \cdot r_1 + r_2 \quad (0 \leq r_2 < r_1)$$

$$r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3 \quad (0 \leq r_3 < r_2)$$

\vdots

$$r_{n-2} = q_n \cdot r_{n-1} + r_n \quad (0 \leq r_n < r_{n-1})$$

$$r_{n-1} = q_{n+1} \cdot r_n$$

Dann ist $\text{ggT}(a, b) = r_n$. Warum endet der Algorithmus?

Euklidischer Algorithmus

Bestimmung des größten gemeinsamen Teilers von a und b mit $a > b > 0$:

$$a = q_1 \cdot b + r_1 \quad (0 \leq r_1 < b)$$

$$b = q_2 \cdot r_1 + r_2 \quad (0 \leq r_2 < r_1)$$

$$r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3 \quad (0 \leq r_3 < r_2)$$

\vdots

$$r_{n-2} = q_n \cdot r_{n-1} + r_n \quad (0 \leq r_n < r_{n-1})$$

$$r_{n-1} = q_{n+1} \cdot r_n$$

Dann ist $\text{ggT}(a, b) = r_n$. Warum endet der Algorithmus?

Streng monoton fallende Folge r_1, r_2, r_3, \dots nichtnegativer ganzer Zahlen muss endlich sein.

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Zahlen („Marken“) an den Eckpunkten seien x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 .

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Zahlen („Marken“) an den Eckpunkten seien x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 .

Definieren Funktion f von $x = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ durch

$$f(x) := (x_1 - x_3)^2 + (x_2 - x_4)^2 + (x_3 - x_5)^2 + (x_4 - x_1)^2 + (x_5 - x_2)^2.$$

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Zahlen („Marken“) an den Eckpunkten seien x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 .

Definieren Funktion f von $x = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ durch

$$f(x) := (x_1 - x_3)^2 + (x_2 - x_4)^2 + (x_3 - x_5)^2 + (x_4 - x_1)^2 + (x_5 - x_2)^2.$$

Eine zweizeilige Rechnung zeigt

$$f(x_{\text{neu}}) = f(x_{\text{alt}}) + 2x_j s < f(x_{\text{alt}}),$$

wobei x_j das ausgewählte negative Element bezeichnet und

$$s := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 > 0.$$

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Zahlen („Marken“) an den Eckpunkten seien x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 .

Definieren Funktion f von $x = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ durch

$$f(x) := (x_1 - x_3)^2 + (x_2 - x_4)^2 + (x_3 - x_5)^2 + (x_4 - x_1)^2 + (x_5 - x_2)^2.$$

Eine zweizeilige Rechnung zeigt

$$f(x_{\text{neu}}) = f(x_{\text{alt}}) + 2x_j s < f(x_{\text{alt}}),$$

wobei x_j das ausgewählte negative Element bezeichnet und

$$s := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 > 0.$$

Die Summe s bleibt invariant.

Die erste Lösung des Pentagonproblems

Suchen positive und streng monoton fallende Bewertungsfunktion.

Zahlen („Marken“) an den Eckpunkten seien x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 .

Definieren Funktion f von $x = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ durch

$$f(x) := (x_1 - x_3)^2 + (x_2 - x_4)^2 + (x_3 - x_5)^2 + (x_4 - x_1)^2 + (x_5 - x_2)^2.$$

Eine zweizeilige Rechnung zeigt

$$f(x_{\text{neu}}) = f(x_{\text{alt}}) + 2x_j s < f(x_{\text{alt}}),$$

wobei x_j das ausgewählte negative Element bezeichnet und

$$s := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 > 0.$$

Die Summe s bleibt invariant. Weil alle Werte von f nichtnegative ganze Zahlen sind, muss der Prozess nach endlich vielen Schritten enden.

Olympiadeteilnehmer:

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst?

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker:

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden?

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden?

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? Ja.

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden?

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?
- Was geschieht für reelle Marken x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 ?

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden?

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?
- Was geschieht für reelle Marken x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 ?
- Kann man die Eckenzahl 5 durch andere Werte n ersetzen?

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden?

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?
- Was geschieht für reelle Marken x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 ?
- Kann man die Eckenzahl 5 durch andere Werte n ersetzen?

Für $n > 5$ sind die naheliegenden Verallgemeinerungen der Funktion f ungeeignet.

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden? **Nein!**

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?
- Was geschieht für reelle Marken x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 ?
- Kann man die Eckenzahl 5 durch andere Werte n ersetzen?

Für $n > 5$ sind die naheliegenden Verallgemeinerungen der Funktion f ungeeignet.

Olympiadeteilnehmer: Habe ich das Problem gelöst? **Ja.**

Mathematiker: Habe ich das Problem verstanden? **Nein!**

- Die Lösung funktioniert – aber wieso?
- Was geschieht für reelle Marken x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 ?
- Kann man die Eckenzahl 5 durch andere Werte n ersetzen?

Für $n > 5$ sind die naheliegenden Verallgemeinerungen der Funktion f ungeeignet.

Wie findet man passende Bewertungsfunktionen f ?

Problem von 11 Teilnehmern gelöst. Alle obige Lösung – außer einem.

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$x_2 + x_3 + x_4 + x_5$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_4 + x_5 + x_1 + x_2$
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_5 + x_1 + x_2 + x_3$

Problem von 11 Teilnehmern gelöst. Alle obige Lösung – außer einem.

$x_1,$	$x_1 + x_2,$	$x_1 + x_2 + x_3,$	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$
$x_2,$	$x_2 + x_3,$	$x_2 + x_3 + x_4,$	$x_2 + x_3 + x_4 + x_5$
$x_3,$	$x_3 + x_4,$	$x_3 + x_4 + x_5,$	$x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
$x_4,$	$x_4 + x_5,$	$x_4 + x_5 + x_1,$	$x_4 + x_5 + x_1 + x_2$
$x_5,$	$x_5 + x_1,$	$x_5 + x_1 + x_2,$	$x_5 + x_1 + x_2 + x_3$

Nach Substitution $x_1 \mapsto -x_1, x_2 \mapsto x_2 + x_1, x_5 \mapsto x_5 + x_1$:

$-x_1,$	$x_2,$	$x_2 + x_3,$	$x_2 + x_3 + x_4$
$x_1 + x_2,$	$x_1 + x_2 + x_3,$	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4,$	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
$x_3,$	$x_3 + x_4,$	$x_3 + x_4 + x_5,$	$x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
$x_4,$	$x_4 + x_5,$	$x_4 + x_5 + x_1,$	$x_4 + x_5 + x_1 + x_2$
$x_5 + x_1,$	$x_5,$	$x_5 + x_1 + x_2,$	$x_5 + x_1 + x_2 + x_3$

1986 Joseph G. Keane: Alternative Lösung

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$x_2 + x_3 + x_4 + x_5$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$x_2 + x_3 + x_4 + x_5$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_1$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_4$,	$s + x_1$
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$x_1 + x_3 + x_4 + x_5$
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$x_1 + x_2 + x_4 + x_5$
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3 + x_5$

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

1986 Joseph G. Keane: Alternative Lösung

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

1986 Joseph G. Keane: Alternative Lösung

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

Sie erlaubt als einzige der Wettbewerbslösungen die Verallgemeinerung vom Pentagon auf beliebige n -Ecke.

1986 Joseph G. Keane: Alternative Lösung

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

Sie erlaubt als einzige der Wettbewerbslösungen die Verallgemeinerung vom Pentagon auf beliebige n -Ecke.

Mit einer kleinen Zusatzüberlegung arbeitet sie auch für reelle Zahlen x_j .

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

Sie erlaubt als einzige der Wettbewerbslösungen die Verallgemeinerung vom Pentagon auf beliebige n -Ecke.

Mit einer kleinen Zusatzüberlegung arbeitet sie auch für reelle Zahlen x_j .

Wir haben das Problem besser verstanden

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

Sie erlaubt als einzige der Wettbewerbslösungen die Verallgemeinerung vom Pentagon auf beliebige n -Ecke.

Mit einer kleinen Zusatzüberlegung arbeitet sie auch für reelle Zahlen x_j .

Wir haben das Problem besser verstanden – aber noch nicht vollständig.

Summation über die absoluten Beträge aller Einträge ergibt positive Bewertungsfunktion f . Bei Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. gilt

$$f(x_{\text{neu}}) - f(x_{\text{alt}}) = |s + x_j| - |s - x_j| < 0.$$

Diese Lösung von Keane wurde auf der IMO 1986 mit einem Sonderpreis ausgezeichnet.

Sie erlaubt als einzige der Wettbewerbslösungen die Verallgemeinerung vom Pentagon auf beliebige n -Ecke.

Mit einer kleinen Zusatzüberlegung arbeitet sie auch für reelle Zahlen x_j .

Wir haben das Problem besser verstanden – aber noch nicht vollständig.

Wieviele Züge braucht man höchstens/mindestens?

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

$$x_1, \quad x_1 + x_2, \quad x_1 + x_2 + x_3, \quad s - x_5$$

$$x_2, \quad x_2 + x_3, \quad x_2 + x_3 + x_4, \quad s - x_1$$

$$x_3, \quad x_3 + x_4, \quad x_3 + x_4 + x_5, \quad s - x_2$$

$$x_4, \quad x_4 + x_5, \quad x_4 + x_5 + x_1, \quad s - x_3$$

$$x_5, \quad x_5 + x_1, \quad x_5 + x_1 + x_2, \quad s - x_4$$

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

$$x_1, \quad x_1 + x_2, \quad x_1 + x_2 + x_3, \quad s - x_5, \quad s$$

$$x_2, \quad x_2 + x_3, \quad x_2 + x_3 + x_4, \quad s - x_1$$

$$x_3, \quad x_3 + x_4, \quad x_3 + x_4 + x_5, \quad s - x_2$$

$$x_4, \quad x_4 + x_5, \quad x_4 + x_5 + x_1, \quad s - x_3$$

$$x_5, \quad x_5 + x_1, \quad x_5 + x_1 + x_2, \quad s - x_4$$

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

$$x_1, \quad x_1 + x_2, \quad x_1 + x_2 + x_3, \quad s - x_5, \quad s, \quad s + x_1$$

$$x_2, \quad x_2 + x_3, \quad x_2 + x_3 + x_4, \quad s - x_1$$

$$x_3, \quad x_3 + x_4, \quad x_3 + x_4 + x_5, \quad s - x_2$$

$$x_4, \quad x_4 + x_5, \quad x_4 + x_5 + x_1, \quad s - x_3$$

$$x_5, \quad x_5 + x_1, \quad x_5 + x_1 + x_2, \quad s - x_4$$

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

$$x_1, \quad x_1 + x_2, \quad x_1 + x_2 + x_3, \quad s - x_5, \quad s, \quad s + x_1, \quad s + x_1 + x_2$$

$$x_2, \quad x_2 + x_3, \quad x_2 + x_3 + x_4, \quad s - x_1$$

$$x_3, \quad x_3 + x_4, \quad x_3 + x_4 + x_5, \quad s - x_2$$

$$x_4, \quad x_4 + x_5, \quad x_4 + x_5 + x_1, \quad s - x_3$$

$$x_5, \quad x_5 + x_1, \quad x_5 + x_1 + x_2, \quad s - x_4$$

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$				
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$				
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$				
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$				

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	$s + x_2 + x_3$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$				
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$				
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$				

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	$s + x_2 + x_3$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	$s + x_3 + x_4$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$				
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$				

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	$s + x_2 + x_3$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	$s + x_3 + x_4$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	$s + x_4 + x_5$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$				

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	$s + x_2 + x_3$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	$s + x_3 + x_4$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	$s + x_4 + x_5$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	$s + x_5 + x_1$,	...

Erweiterung von Keanes Tabelle durch Fortsetzung der Zeilen

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	...

Nach Substitution $x_1 \mapsto -x_1$ etc.:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	s ,	$s - x_1$,	...
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	$s + x_1$,	s ,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5 + x_1$,	...

1986 Bernard Chazelle: Neue Einsichten

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	...

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	s ,	$s - x_1$,	...
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	$s + x_1$,	s ,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5 + x_1$,	...

1986 Bernard Chazelle: Neue Einsichten

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	...

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	s ,	$s - x_1$,	...
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	$s + x_1$,	s ,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5 + x_1$,	...

1986 Bernard Chazelle: Neue Einsichten

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	...

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	s ,	$s - x_1$,	...
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	$s + x_1$,	s ,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5 + x_1$,	...

1986 Bernard Chazelle: Neue Einsichten

Vorher:

x_1 ,	$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	s ,	$s + x_1$,	...
x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	$s - x_1$,	s ,	$s + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
x_5 ,	$x_5 + x_1$,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5$,	...

Nachher:

$-x_1$,	x_2 ,	$x_2 + x_3$,	$x_2 + x_3 + x_4$,	s ,	$s - x_1$,	...
$x_1 + x_2$,	$x_1 + x_2 + x_3$,	$s - x_5$,	$s + x_1$,	s ,	$s + x_1 + x_2$,	...
x_3 ,	$x_3 + x_4$,	$x_3 + x_4 + x_5$,	$s - x_2$,	s ,	$s + x_3$,	...
x_4 ,	$x_4 + x_5$,	$x_4 + x_5 + x_1$,	$s - x_3$,	s ,	$s + x_4$,	...
$x_5 + x_1$,	x_5 ,	$x_5 + x_1 + x_2$,	$s - x_4$,	s ,	$s + x_5 + x_1$,	...

Wir betrachten das unendliche Tableau

$$\begin{array}{cccccc} x_1, & x_1 + x_2, & x_1 + x_2 + x_3, & s - x_5, & s, & s + x_1, & \dots \\ x_2, & x_2 + x_3, & x_2 + x_3 + x_4, & s - x_1, & s, & s + x_2, & \dots \\ x_3, & x_3 + x_4, & x_3 + x_4 + x_5, & s - x_2, & s, & s + x_3, & \dots \\ x_4, & x_4 + x_5, & x_4 + x_5 + x_1, & s - x_3, & s, & s + x_4, & \dots \\ x_5, & x_5 + x_1, & x_5 + x_1 + x_2, & s - x_4, & s, & s + x_5, & \dots \end{array} \quad (1)$$

Wir betrachten das unendliche Tableau

$$\begin{array}{cccccc} x_1, & x_1 + x_2, & x_1 + x_2 + x_3, & s - x_5, & s, & s + x_1, & \dots \\ x_2, & x_2 + x_3, & x_2 + x_3 + x_4, & s - x_1, & s, & s + x_2, & \dots \\ x_3, & x_3 + x_4, & x_3 + x_4 + x_5, & s - x_2, & s, & s + x_3, & \dots \\ x_4, & x_4 + x_5, & x_4 + x_5 + x_1, & s - x_3, & s, & s + x_4, & \dots \\ x_5, & x_5 + x_1, & x_5 + x_1 + x_2, & s - x_4, & s, & s + x_5, & \dots \end{array} \quad (1)$$

Wegen $s > 0$ sind nur endlich viele dieser Zahlen negativ.

Wir betrachten das unendliche Tableau

$$\begin{array}{lllllll} x_1, & x_1 + x_2, & x_1 + x_2 + x_3, & s - x_5, & s, & s + x_1, & \dots \\ x_2, & x_2 + x_3, & x_2 + x_3 + x_4, & s - x_1, & s, & s + x_2, & \dots \\ x_3, & x_3 + x_4, & x_3 + x_4 + x_5, & s - x_2, & s, & s + x_3, & \dots \\ x_4, & x_4 + x_5, & x_4 + x_5 + x_1, & s - x_3, & s, & s + x_4, & \dots \\ x_5, & x_5 + x_1, & x_5 + x_1 + x_2, & s - x_4, & s, & s + x_5, & \dots \end{array} \quad (1)$$

Wegen $s > 0$ sind nur endlich viele dieser Zahlen negativ.
Jeder Schritt der Prozedur bewirkt die Vertauschung von Einträgen und die Änderung genau eines Wertes von $x_j < 0$ zu $-x_j > 0$.

Wir betrachten das unendliche Tableau

$$\begin{array}{cccccccc} x_1, & x_1 + x_2, & x_1 + x_2 + x_3, & s - x_5, & s, & s + x_1, & \dots & \\ x_2, & x_2 + x_3, & x_2 + x_3 + x_4, & s - x_1, & s, & s + x_2, & \dots & \\ x_3, & x_3 + x_4, & x_3 + x_4 + x_5, & s - x_2, & s, & s + x_3, & \dots & \\ x_4, & x_4 + x_5, & x_4 + x_5 + x_1, & s - x_3, & s, & s + x_4, & \dots & \\ x_5, & x_5 + x_1, & x_5 + x_1 + x_2, & s - x_4, & s, & s + x_5, & \dots & \end{array} \quad (1)$$

Wegen $s > 0$ sind nur endlich viele dieser Zahlen negativ.

Jeder Schritt der Prozedur bewirkt die Vertauschung von Einträgen und die Änderung genau eines Wertes von $x_j < 0$ zu $-x_j > 0$.

Fazit: Die Prozedur bricht ab und die Anzahl der Schritte ist gleich der Anzahl der negativen Einträge in (1).

Wir betrachten das unendliche Tableau

$$\begin{array}{cccccccc} x_1, & x_1 + x_2, & x_1 + x_2 + x_3, & s - x_5, & s, & s + x_1, & \dots & \\ x_2, & x_2 + x_3, & x_2 + x_3 + x_4, & s - x_1, & s, & s + x_2, & \dots & \\ x_3, & x_3 + x_4, & x_3 + x_4 + x_5, & s - x_2, & s, & s + x_3, & \dots & \\ x_4, & x_4 + x_5, & x_4 + x_5 + x_1, & s - x_3, & s, & s + x_4, & \dots & \\ x_5, & x_5 + x_1, & x_5 + x_1 + x_2, & s - x_4, & s, & s + x_5, & \dots & \end{array} \quad (1)$$

Wegen $s > 0$ sind nur endlich viele dieser Zahlen negativ.

Jeder Schritt der Prozedur bewirkt die Vertauschung von Einträgen und die Änderung genau eines Wertes von $x_j < 0$ zu $-x_j > 0$.

Fazit: Die Prozedur bricht ab und die Anzahl der Schritte ist gleich der Anzahl der negativen Einträge in (1).

Die Schrittzahl ist unabhängig von der Auswahl der negativen Marken !

Wir haben das Problem jetzt gut verstanden:

- Die Lösung arbeitet für beliebige Polygone.
- Die Marken x_1, x_2, \dots, x_n können auch reell sein.
- Die Schrittzahl läßt sich bestimmen.

Wir haben das Problem jetzt gut verstanden – aber noch nicht perfekt.

- Die Lösung arbeitet für beliebige Polygone.
- Die Marken x_1, x_2, \dots, x_n können auch reell sein.
- Die Schrittzahl läßt sich bestimmen.

Wir haben das Problem jetzt gut verstanden – aber noch nicht perfekt.

- Die Lösung arbeitet für beliebige Polygone.
- Die Marken x_1, x_2, \dots, x_n können auch reell sein.
- Die Schrittzahl läßt sich bestimmen.

Fragen:

- Ist auch die Endkonfiguration eindeutig bestimmt?
- Wenn ja, wie kann man sie finden?

Wir haben das Problem jetzt gut verstanden – **aber noch nicht perfekt.**

- Die Lösung arbeitet für beliebige Polygone.
- Die Marken x_1, x_2, \dots, x_n können auch reell sein.
- Die Schrittzahl läßt sich bestimmen.

Fragen:

- Ist auch die Endkonfiguration eindeutig bestimmt?
- Wenn ja, wie kann man sie finden?

Beobachtungen:

- Das Chazellesche Tableau (1) hat zu viele Einträge.
- Die Bewegung der Einträge ist schwer nachvollziehbar.

Wir betrachten die ersten fünf Zahlen der ersten Zeile von (1).

$$y_1 := x_1$$

$$y_2 := x_1 + x_2$$

$$y_3 := x_1 + x_2 + x_3$$

$$y_4 := x_1 + x_2 + x_3 + x_4$$

$$y_5 := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = s.$$

Wir betrachten die ersten fünf Zahlen der ersten Zeile von (1).

$$y_1 := x_1 \qquad x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$y_2 := x_1 + x_2 \qquad x_2 = y_2 - y_1$$

$$y_3 := x_1 + x_2 + x_3 \qquad x_3 = y_3 - y_2$$

$$y_4 := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 \qquad x_4 = y_4 - y_3$$

$$y_5 := x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = s. \qquad x_5 = y_5 - y_4.$$

Aus den y_j und s können die x_j berechnet werden.

Wir betrachten die ersten fünf Zahlen der ersten Zeile von (1).

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4.$$

Aus den y_j und s können die x_j berechnet werden.

Wir betrachten die ersten fünf Zahlen der ersten Zeile von (1).

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4.$$

Aus den y_j und s können die x_j berechnet werden.

Diese Relationen ändern sich nicht, wenn zu allen y_j ein und dieselbe Konstante addiert wird. Wählt man diese so, dass

$$y_1 + y_2 + y_3 + y_4 + y_5 = 0,$$

sind die y_j durch die x_j eindeutig bestimmt.

Übersetzung von x_j zu y_j

Wir übersetzen die Regeln der Prozedur für die x_j in Regeln für y_j .

Übersetzung von x_j zu y_j

Wir übersetzen die Regeln der Prozedur für die x_j in Regeln für y_j .

Betrachten zunächst x_2 . Dann ist $x_2 < 0$ äquivalent zu $y_1 > y_2$ und Substitution $x_2 \mapsto -x_2$ etc. bewirkt

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_2, y_1, y_3, y_4, y_5).$$

Übersetzung von x_j zu y_j

Wir übersetzen die Regeln der Prozedur für die x_j in Regeln für y_j .

Betrachten zunächst x_2 . Dann ist $x_2 < 0$ äquivalent zu $y_1 > y_2$ und Substitution $x_2 \mapsto -x_2$ etc. bewirkt

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_2, y_1, y_3, y_4, y_5).$$

Eine analoge Regel gilt für x_3, x_4, x_5 .

Übersetzung von x_j zu y_j

Wir übersetzen die Regeln der Prozedur für die x_j in Regeln für y_j .

Betrachten zunächst x_2 . Dann ist $x_2 < 0$ äquivalent zu $y_1 > y_2$ und Substitution $x_2 \mapsto -x_2$ etc. bewirkt

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_2, y_1, y_3, y_4, y_5).$$

Eine analoge Regel gilt für x_3, x_4, x_5 . Für x_1 ist $x_1 < 0$ äquivalent zu $y_5 > y_1 + s$ und dann bewirkt $x_1 \mapsto -x_1$ etc.

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_5 - s, y_2, y_3, y_4, y_1 + s).$$

Übersetzung von x_j zu y_j

Wir übersetzen die Regeln der Prozedur für die x_j in Regeln für y_j .

Betrachten zunächst x_2 . Dann ist $x_2 < 0$ äquivalent zu $y_1 > y_2$ und Substitution $x_2 \mapsto -x_2$ etc. bewirkt

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_2, y_1, y_3, y_4, y_5).$$

Eine analoge Regel gilt für x_3, x_4, x_5 . Für x_1 ist $x_1 < 0$ äquivalent zu $y_5 > y_1 + s$ und dann bewirkt $x_1 \mapsto -x_1$ etc.

$$(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5) \mapsto (y_5 - s, y_2, y_3, y_4, y_1 + s).$$

Jede Ersetzung der x_j impliziert eine Ersetzung der y_j . Die letztere ist im wesentlichen ein **Sortiervorgang**.

1987 Sergej Steinberg, John Campbell. Zwei Regeln:

$$y_j > y_{j+1} : (\dots, y_j, y_{j+1}, \dots) \mapsto (\dots, y_{j+1}, y_j, \dots)$$

$$y_5 > y_1 + s : (y_1, \dots, \dots, y_5) \mapsto (y_5 - s, \dots, \dots, y_1 + s)$$

1987 Sergej Steinberg, John Campbell. Zwei Regeln:

$$y_j > y_{j+1} : (\dots, y_j, y_{j+1}, \dots) \mapsto (\dots, y_{j+1}, y_j, \dots)$$

$$y_5 > y_1 + s : (y_1, \dots, \dots, y_5) \mapsto (y_5 - s, \dots, \dots, y_1 + s)$$

1. Benachbarte Marken werden ausgetauscht, wenn die linke Zahl kleiner ist als die rechte.

1987 Sergej Steinberg, John Campbell. Zwei Regeln:

$$y_j > y_{j+1} : (\dots, y_j, y_{j+1}, \dots) \mapsto (\dots, y_{j+1}, y_j, \dots)$$

$$y_5 > y_1 + s : (y_1, \dots, \dots, y_5) \mapsto (y_5 - s, \dots, \dots, y_1 + s)$$

1. Benachbarte Marken werden ausgetauscht, wenn die linke Zahl kleiner ist als die rechte.
2. Überschreitet die Differenz $y_5 - y_1$ den Wert s , wird y_5 um s verringert, y_1 um s erhöht und beide werden vertauscht.

1987 Sergej Steinberg, John Campbell. Zwei Regeln:

$$y_j > y_{j+1} : (\dots, y_j, y_{j+1}, \dots) \mapsto (\dots, y_{j+1}, y_j, \dots)$$

$$y_5 > y_1 + s : (y_1, \dots, \dots, y_5) \mapsto (y_5 - s, \dots, \dots, y_1 + s)$$

1. Benachbarte Marken werden ausgetauscht, wenn die linke Zahl kleiner ist als die rechte.
2. Überschreitet die Differenz $y_5 - y_1$ den Wert s , wird y_5 um s verringert, y_1 um s erhöht und beide werden vertauscht.

Interpretation mit Spielkarten: Prozess endet (Hausaufgabe).

1987 Sergej Steinberg, John Campbell. Zwei Regeln:

$$y_j > y_{j+1} : (\dots, y_j, y_{j+1}, \dots) \mapsto (\dots, y_{j+1}, y_j, \dots)$$

$$y_5 > y_1 + s : (y_1, \dots, \dots, y_5) \mapsto (y_5 - s, \dots, \dots, y_1 + s)$$

1. Benachbarte Marken werden ausgetauscht, wenn die linke Zahl kleiner ist als die rechte.
2. Überschreitet die Differenz $y_5 - y_1$ den Wert s , wird y_5 um s verringert, y_1 um s erhöht und beide werden vertauscht.

Interpretation mit Spielkarten: Prozess endet (Hausaufgabe).

Endkonfiguration der y_j ist eindeutig bestimmt und kann unschwer ermittelt werden. Daraus folgen Endwerte der x_j .

Sind wir nun zufrieden?

Sind wir nun zufrieden?

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4$$

Sind wir nun zufrieden? Schönheitsfehler: **Symmetriebruch.**

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4$$

Sind wir nun zufrieden? Schönheitsfehler: **Symmetriebruch.**

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4$$

Besser:

$$x_1 = y_1 - y_5 + s/5$$

$$x_2 = y_2 - y_1 + s/5$$

$$x_3 = y_3 - y_2 + s/5$$

$$x_4 = y_4 - y_3 + s/5$$

$$x_5 = y_5 - y_4 + s/5$$

Sind wir nun zufrieden? Schönheitsfehler: **Symmetriebruch.**

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4$$

Besser:

$$x_1 = y_1 - y_5 + s/5$$

$$x_2 = y_2 - y_1 + s/5$$

$$x_3 = y_3 - y_2 + s/5$$

$$x_4 = y_4 - y_3 + s/5$$

$$x_5 = y_5 - y_4 + s/5$$

Übersetzung der Regeln für x_j in Sprache der y_j (mit $y_0 \equiv y_5$):

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Sind wir nun zufrieden? Schönheitsfehler: **Symmetriebruch.**

$$x_1 = y_1 - y_5 + s$$

$$x_2 = y_2 - y_1$$

$$x_3 = y_3 - y_2$$

$$x_4 = y_4 - y_3$$

$$x_5 = y_5 - y_4$$

Besser:

$$x_1 = y_1 - y_5 + s/5$$

$$x_2 = y_2 - y_1 + s/5$$

$$x_3 = y_3 - y_2 + s/5$$

$$x_4 = y_4 - y_3 + s/5$$

$$x_5 = y_5 - y_4 + s/5$$

Übersetzung der Regeln für x_j in Sprache der y_j (mit $y_0 \equiv y_5$):

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Neue Prozedur: **Sortieren mit Schwellenwert**

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Ist Reihenfolge der y_j für Endlichkeit des Verfahrens wesentlich?

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Ist Reihenfolge der y_j für Endlichkeit des Verfahrens wesentlich? Nein!

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Ist Reihenfolge der y_j für Endlichkeit des Verfahrens wesentlich? Nein!

Reelle Zahlen y_1, y_2, \dots, y_n und **Schwellenwert** $d := s/n > 0$ seien gegeben. Ersetzungsregel

$$y_k > y_j + d : \quad y_j \mapsto y_j + d, \quad y_k \mapsto y_k - d.$$

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Ist Reihenfolge der y_j für Endlichkeit des Verfahrens wesentlich? Nein!

Reelle Zahlen y_1, y_2, \dots, y_n und **Schwellenwert** $d := s/n > 0$ seien gegeben. Ersetzungsregel

$$y_k > y_j + d : \quad y_j \mapsto y_j + d, \quad y_k \mapsto y_k - d.$$

Es ist nicht schwer zu sehen (HA), dass dieses Verfahren abbrechen muss.

Die zweite Metamorphose

Betrachten Ersetzungsregel

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_{j-1} \mapsto y_j + s/n, \quad y_j \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Modifikation (ohne Austausch)

$$y_{j-1} > y_j + s/n : \quad y_j \mapsto y_j + s/n, \quad y_{j-1} \mapsto y_{j-1} - s/n.$$

Ist Reihenfolge der y_j für Endlichkeit des Verfahrens wesentlich? Nein!

Reelle Zahlen y_1, y_2, \dots, y_n und **Schwellenwert** $d := s/n > 0$ seien gegeben. Ersetzungsregel

$$y_k > y_j + d : \quad y_j \mapsto y_j + d, \quad y_k \mapsto y_k - d.$$

Es ist nicht schwer zu sehen (HA), dass dieses Verfahren abbrechen muss. Pentagonspiel muss enden, weil seine Regeln restriktiver sind.

Sind wir nun zufrieden ?

Sind wir nun zufrieden? Ja.

Sind wir nun zufrieden? Ja. Allenfalls ...

Sind wir nun zufrieden? Ja. Allenfalls ... könnte man fragen, warum gerade diese Wahl der y_j zum Erfolg führt.

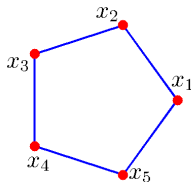
$$x_1 = y_1 - y_5 + s/5$$

$$x_2 = y_2 - y_1 + s/5$$

$$x_3 = y_3 - y_2 + s/5$$

$$x_4 = y_4 - y_3 + s/5$$

$$x_5 = y_5 - y_4 + s/5$$



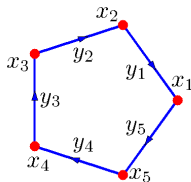
Deutung der Marken x_j und y_j

Sind wir nun zufrieden? Ja. Allenfalls ... könnte man fragen, warum gerade diese Wahl der y_j zum Erfolg führt.

Wir orientieren die Kanten des Fünfecks und suchen Werte y_j , so dass die "Flussbilanz"

$$x_j = y_j - y_{j-1}$$

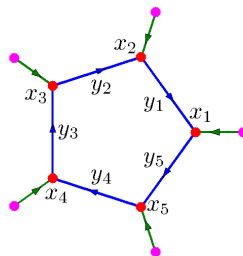
stimmt. Nur möglich, wenn Summe aller x_j gleich 0 ist.



Deutung der Marken x_j und y_j

Sind wir nun zufrieden? Ja. Allenfalls ... könnte man fragen, warum gerade diese Wahl der y_j zum Erfolg führt.

Um dies zu erreichen, fügen wir zusätzliche Knoten und Kanten hinzu.



Deutung der Marken x_j und y_j

Sind wir nun zufrieden? Ja. Allenfalls ... könnte man fragen, warum gerade diese Wahl der y_j zum Erfolg führt.

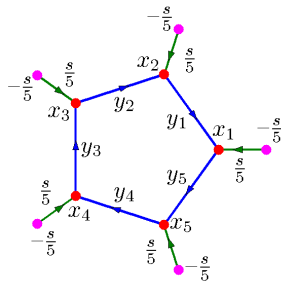
Mit der angegebenen Belegung der zusätzlichen Knoten und Kanten existieren nun auch die y_j mit

$$x_j = y_j - y_{j-1} + s/5.$$

Ultimative Lösung: Die Funktion

$$f = y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2 + y_5^2$$

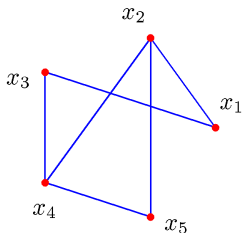
ist streng monoton fallend.



1993: Eine neue Herausforderung

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

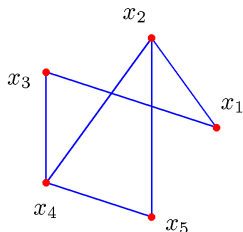
Kann man „analoge“ Prozeduren auf allgemeinen Graphen betrachten?



1993: Eine neue Herausforderung

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

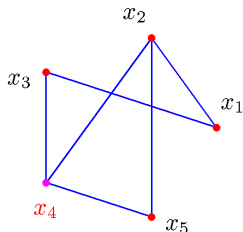
Die Knoten eines Graphen seien mit x_1, x_2, \dots, x_n bewertet.



1993: Eine neue Herausforderung

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

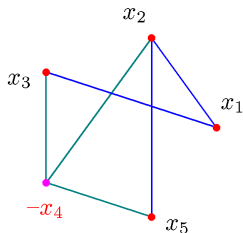
Die Summe $x_1 + x_2 + \dots + x_n$ sei positiv. Ist $x_j < 0$, ...



1993: Eine neue Herausforderung

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

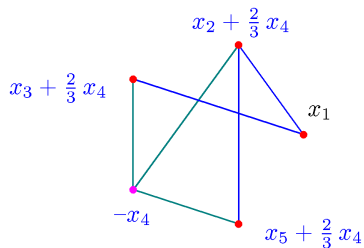
... wird das Vorzeichen von x_j umgekehrt ...



1993: Eine neue Herausforderung

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

... und der Überschuss $2x_j$ gleichmäßig auf seine Nachbarn verteilt.



J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

Ist die Prozedur für **reguläre** Graphen immer endlich ?

J. Akiyama, K. Hosono and M. Urabe, „Some combinatorial problems“,
Discrete Mathematics **116** (1993) 291–298:

Ist die Prozedur für **reguläre** Graphen immer endlich ?



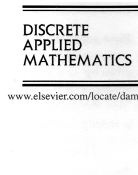
Available online at www.sciencedirect.com



Relaxation procedures on graphs

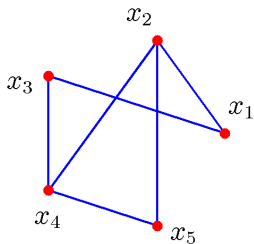
Elias Wegert^{a,*}, Christian Reiher^b

Relaxation procedures on graphs

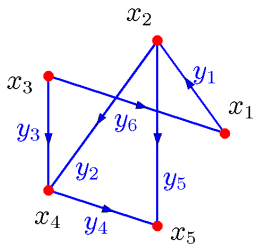


Die Prozedur ist für **alle** Graphen endlich.

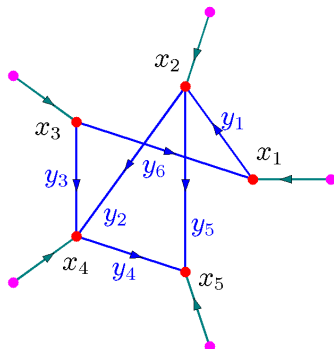
Dualität: Übergang von Ecken zu Kanten



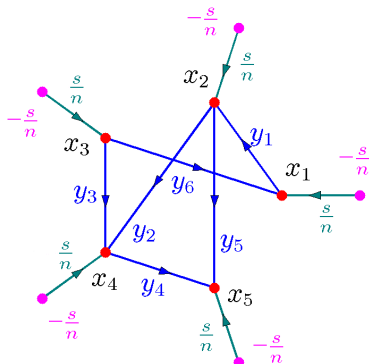
Dualität: Übergang von Ecken zu Kanten



Dualität: Übergang von Ecken zu Kanten



Dualität: Übergang von Ecken zu Kanten



Bei Vorgabe von x_1, x_2, \dots, x_n gibt es passende y_1, y_2, \dots, y_m .

Die Übersetzung der Regeln

Jedes x_j besitzt eine Darstellung

$$x_j = \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_m y_m + s/n, \quad \text{mit} \quad \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Die Übersetzung der Regeln

Jedes x_j besitzt eine Darstellung

$$x_j = \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_m y_m + s/n, \quad \text{mit } \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Ist $x_j < 0$ und wird die Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. vorgenommen, dann gibt es eine Konstante c , so dass die Substitution

$$y_j \mapsto y_j + \eta_j c, \quad j = 1, 2, \dots, m$$

zu den neuen x_1, x_2, \dots, x_n passende Werte der y_1, y_2, \dots, y_m liefert.

Die Übersetzung der Regeln

Jedes x_j besitzt eine Darstellung

$$x_j = \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_m y_m + s/n, \quad \text{mit } \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Ist $x_j < 0$ und wird die Substitution $x_j \mapsto -x_j$ etc. vorgenommen, dann gibt es eine Konstante c , so dass die Substitution

$$y_j \mapsto y_j + \eta_j c, \quad j = 1, 2, \dots, m$$

zu den neuen x_1, x_2, \dots, x_n passende Werte der y_1, y_2, \dots, y_m liefert.

Bricht eine x_j -Prozedur nicht ab, so gilt dies auch für die zugehörige y_j -Prozedur.

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Untersuchen neue Prozedur, die die obige als Spezialfall enthält.

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Untersuchen neue Prozedur, die die obige als Spezialfall enthält.

Gegeben seien Zahlen y_1, \dots, y_n und positiver **Schwellenwert** d .

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Untersuchen neue Prozedur, die die obige als Spezialfall enthält.

Gegeben seien Zahlen y_1, \dots, y_n und positiver **Schwellenwert** d .

Betrachten vorzeichenbehaftete Summen

$$S := \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_n y_n, \quad \text{mit} \quad \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Untersuchen neue Prozedur, die die obige als Spezialfall enthält.

Gegeben seien Zahlen y_1, \dots, y_n und positiver **Schwellenwert** d .

Betrachten vorzeichenbehaftete Summen

$$S := \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_n y_n, \quad \text{mit } \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Ersetzungsregel: Wenn eine solche Summe S den Schwellenwert d übersteigt, sei $c := 2(S - d) / \sum \eta_j^2$ und wir substituieren

$$y_j \mapsto y_j - \eta_j c, \quad j = 1, 2, \dots, n.$$

Die dritte Metamorphose

Allgemeine Probleme sind einfacher zu lösen als spezielle.

Untersuchen neue Prozedur, die die obige als Spezialfall enthält.

Gegeben seien Zahlen y_1, \dots, y_n und positiver **Schwellenwert** d .

Betrachten vorzeichenbehaftete Summen

$$S := \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_n y_n, \quad \text{mit } \eta_j \in \{-1, 0, 1\}.$$

Ersetzungsregel: Wenn eine solche Summe S den Schwellenwert d übersteigt, sei $c := 2(S - d) / \sum \eta_j^2$ und wir substituieren

$$y_j \mapsto y_j - \eta_j c, \quad j = 1, 2, \dots, n.$$

Ende: Alle möglichen vorzeichenbehafteten Summen der Zahlen sind (betragsmäßig) kleiner als d .

Die Signierte-Mittelwert-Prozedur

Gegeben seien reelle Zahlen y_1, \dots, y_n und eine positive Konstante d .
Wenn es Zahlen (Vorzeichen) $\eta_1, \eta_2, \dots, \eta_n \in \{-1, 0, 1\}$ gibt, so dass

$$s := \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_n y_n > d, \quad (2)$$

dann setze man $m := \eta_1^2 + \eta_2^2 + \dots + \eta_n^2$ und substituiere

$$y_j \mapsto y_j - 2\eta_j \left(\frac{s-d}{m} \right), \quad j = 1, 2, \dots, n. \quad (3)$$

Dies werde wiederholt, so lange Zahlen $\eta_1, \eta_2, \dots, \eta_n \in \{-1, 0, 1\}$ mit (2) existieren.

Die Signierte-Mittelwert-Prozedur

Gegeben seien reelle Zahlen y_1, \dots, y_n und eine positive Konstante d .
Wenn es Zahlen (Vorzeichen) $\eta_1, \eta_2, \dots, \eta_n \in \{-1, 0, 1\}$ gibt, so dass

$$s := \eta_1 y_1 + \eta_2 y_2 + \dots + \eta_n y_n > d, \quad (2)$$

dann setze man $m := \eta_1^2 + \eta_2^2 + \dots + \eta_n^2$ und substituiere

$$y_j \mapsto y_j - 2\eta_j \left(\frac{s-d}{m} \right), \quad j = 1, 2, \dots, n. \quad (3)$$

Dies werde wiederholt, so lange Zahlen $\eta_1, \eta_2, \dots, \eta_n \in \{-1, 0, 1\}$ mit (2) existieren.

Theorem (Christian Reiher und E.W.)

Die Signierte-Mittelwert-Prozedur ist stets endlich.

Beweis: Die gleiche Bewertungsfunktion

In what follows we assume that there is a procedure which does not stop.

1. The function $f(y) = y_1^2 + y_2^2 + \dots + y_n^2$ is strictly decreasing. In fact

$$f(y_{\text{old}}) - f(y_{\text{new}}) = \sum_{j=1}^n y_j^2 - \sum_{j=1}^n \left(y_j - 2\eta_j \frac{s-d}{m} \right)^2 = 4 \frac{d(s-d)}{m} > 0. \quad (4)$$

Let f_k denote the value of f at step k . Since the sequence (f_k) is monotone and bounded it converges to a limit f^* .

2. Let s_k , m_k and $y_{j,k}$ denote the values of s , m , and y_j in the k -th step, respectively. Since $1 \leq m_k \leq n$ it follows from (4) that

$$0 < s_k - d \leq \frac{n}{4d} (f_k - f_{k+1}). \quad (5)$$

Beweis: Etwas Analysis

We write $f_1 - f^*$ as a (absolutely) convergent telescopic series,

$$f_1 - f^* = \sum_{k=1}^{\infty} (f_k - f_{k+1}).$$

Together with (5) this shows the (absolute) convergence of $\sum_{k=1}^{\infty} (s_k - d)$, and in particular we have $s_k \rightarrow d$. Further, by (3),

$$|y_{j,k+1} - y_{j,k}| \leq 2(s_k - d), \quad j = 1, \dots, n.$$

Consequently, the convergent series

$$y_{j,1} + 2 \sum_{k=1}^{\infty} (s_k - d)$$

serves as a majorant for the representation

$$y_{j,k+1} = y_{j,1} + \sum_{i=1}^k |y_{j,i+1} - y_{j,i}|.$$

This implies that all sequences $(y_{j,k})$ converge to certain limits Y_j as k tends to infinity.

3. We now consider the difference

$$(\eta_{1,k}y_{1,k} + \dots + \eta_{n,k}y_{n,k}) - (\eta_{1,k}Y_1 + \dots + \eta_{n,k}Y_n),$$

which converges to zero, since $y_{j,k} \rightarrow Y_j$ as $k \rightarrow \infty$. The first term in parentheses is s_k , which has been shown to converge to d . Consequently also

$$\eta_{1,k}Y_1 + \eta_{2,k}Y_2 + \dots + \eta_{n,k}Y_n \rightarrow d. \quad (6)$$

However, the set

$$\{\eta_1 Y_1 + \eta_2 Y_2 + \dots + \eta_n Y_n : \eta_j \in \{-1, 0, +1\}\}$$

contains only a finite number of elements, which together with (6) then implies that

$$\eta_{1,k}Y_1 + \eta_{2,k}Y_2 + \dots + \eta_{n,k}Y_n = d \quad (7)$$

for all sufficiently large k , say for all $k \geq K$.

So weit – so gut. Und weiter ?

3. We now consider the difference

$$(\eta_{1,k}y_{1,k} + \dots + \eta_{n,k}y_{n,k}) - (\eta_{1,k}Y_1 + \dots + \eta_{n,k}Y_n),$$

which converges to zero, since $y_{j,k} \rightarrow Y_j$ as $k \rightarrow \infty$. The first term in parentheses is s_k , which has been shown to converge to d . Consequently also

$$\eta_{1,k}Y_1 + \eta_{2,k}Y_2 + \dots + \eta_{n,k}Y_n \rightarrow d. \quad (6)$$

However, the set

$$\{\eta_1 Y_1 + \eta_2 Y_2 + \dots + \eta_n Y_n : \eta_j \in \{-1, 0, +1\}\}$$

contains only a finite number of elements, which together with (6) then implies that

$$\eta_{1,k}Y_1 + \eta_{2,k}Y_2 + \dots + \eta_{n,k}Y_n = d \quad (7)$$

for all sufficiently large k , say for all $k \geq K$.

4. Finally, we observe that the values $l_k := \sum_{j=1}^n (y_{j,k} - Y_j)^2$ all converge to zero, since $y_{j,k} \rightarrow Y_j$ as $k \rightarrow \infty$. In fact all l_k are equal for $k \geq K$, namely,

$$\begin{aligned}
 l_{k+1} - l_k &= \sum_{j=1}^n \left(y_{j,k} - 2\eta_{j,k} \frac{s_k - d}{m_k} - Y_j \right)^2 - \sum_{j=1}^n (y_{j,k} - Y_j)^2 \\
 &= 4 \sum_{j=1}^n \eta_{j,k}^2 \left(\frac{s_k - d}{m_k} \right)^2 - 4 \sum_{j=1}^n \eta_{j,k} \frac{s_k - d}{m_k} (y_{j,k} - Y_j) \\
 &= 4 \frac{s_k - d}{m_k} \left[\sum_{j=1}^n \eta_{j,k}^2 \frac{s_k - d}{m_k} - \sum_{j=1}^n \eta_{j,k} y_{j,k} + \sum_{j=1}^n \eta_{j,k} Y_j \right] \\
 &= 4 \frac{s_k - d}{m_k} \left[s_k - d - \sum_{j=1}^n \eta_{j,k} y_{j,k} + \sum_{j=1}^n \eta_{j,k} Y_j \right] = 0,
 \end{aligned}$$

where we used (2) and (7) in the last step. Since $l_k \rightarrow 0$ it follows that $l_k = 0$ for all $k \geq K$, which implies $y_{j,k} = Y_j$. But then all variables y_j would be constant after the K -th step, a contradiction.

Eine Relaxations-Prozedur auf Graphen

Es sei G ein zusammenhängender Graph mit mindestens zwei Ecken. Jeder Ecke v_j von G sei eine reelle Zahl x_j zugeordnet, wobei $s := \sum x_j$ positiv sei. Wenn eine der Ecke v zugeordnete Zahl x negativ ist, so ist es erlaubt, $2x/m$ zu jeder der m Zahlen an den Nachbarecken von v zu addieren, und dann x durch $-x$ zu ersetzen. Dies werde solange wiederholt, wie negative Zahlen x_j existieren.

Eine Relaxations-Prozedur auf Graphen

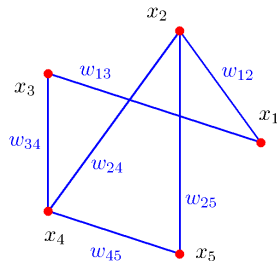
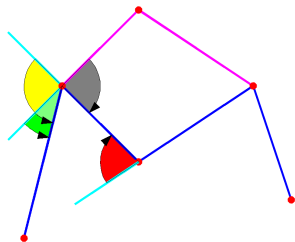
Es sei G ein zusammenhängender Graph mit mindestens zwei Ecken. Jeder Ecke v_j von G sei eine reelle Zahl x_j zugeordnet, wobei $s := \sum x_j$ positiv sei. Wenn eine der Ecke v zugeordnete Zahl x negativ ist, so ist es erlaubt, $2x/m$ zu jeder der m Zahlen an den Nachbarecken von v zu addieren, und dann x durch $-x$ zu ersetzen. Dies werde solange wiederholt, wie negative Zahlen x_j existieren.

Theorem (Christian Reiher und E.W.)

Die obige Relaxations-Prozedur ist stets endlich.

Zurück zu den Ursprüngen

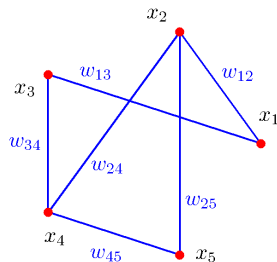
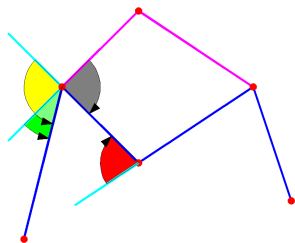
Ist das geometrische Ausgangsproblem damit auch in vollständiger Allgemeinheit gelöst?



Nein: Falls Seiten unterschiedlich lang, gelten kompliziertere Regeln für Änderung der Aussenwinkel.

Zurück zu den Ursprüngen

Ist das geometrische Ausgangsproblem damit auch in vollständiger Allgemeinheit gelöst?



Nein: Falls Seiten unterschiedlich lang, gelten kompliziertere Regeln für Änderung der Aussenwinkel.

Dem entsprechen Relaxationsprozeduren auf **gewichteten** Graphen.

Relaxationsprozeduren:

- gerichtete Graphen
- gewichtete Kanten
- veränderliche Gewichte.

Relaxationsprozeduren:

- gerichtete Graphen
- gewichtete Kanten
- veränderliche Gewichte.

Offene Fragen: Endlichkeit, Anzahl der Schritte, Eindeutigkeit der Endkonfiguration.

Relaxationsprozeduren:

- gerichtete Graphen
- gewichtete Kanten
- veränderliche Gewichte.

Offene Fragen: Endlichkeit, Anzahl der Schritte, Eindeutigkeit der Endkonfiguration.

Signierte–Mittelwert–Prozeduren:

- Wahl von η , z.B. $\eta_j \in [-1, 1]$.
- Wahl von c , Grenzfälle, Über- und Unterrelaxation.

Relaxationsprozeduren:

- gerichtete Graphen
- gewichtete Kanten
- veränderliche Gewichte.

Offene Fragen: Endlichkeit, Anzahl der Schritte, Eindeutigkeit der Endkonfiguration.

Signierte–Mittelwert–Prozeduren:

- Wahl von η , z.B. $\eta_j \in [-1, 1]$.
- Wahl von c , Grenzfälle, Über- und Unterrelaxation.

Beispiel: Ersetzt man $\eta_j \in \{-1, 0, 1\}$ durch $\eta_j \in [-1, 1]$, geht die Endlichkeit i.a. verloren.

Relaxationsprozeduren:

- gerichtete Graphen
- gewichtete Kanten
- veränderliche Gewichte.

Offene Fragen: Endlichkeit, Anzahl der Schritte, Eindeutigkeit der Endkonfiguration.

Signierte–Mittelwert–Prozeduren:

- Wahl von η , z.B. $\eta_j \in [-1, 1]$.
- Wahl von c , Grenzfälle, Über- und Unterrelaxation.

Beispiel: Ersetzt man $\eta_j \in \{-1, 0, 1\}$ durch $\eta_j \in [-1, 1]$, geht die Endlichkeit i.a. verloren. Sie wird aber wieder hergestellt, wenn alle η_j rational sind.

1987: Shahar Mozes' Zahlenspiel

Die obigen Verallgemeinerungen sind durch analytisches Denken motiviert (Konvergenz). Algebraiker oder Zahlentheoretiker sehen völlig andere Aspekte.

1987: Shahar Mozes' Zahlenspiel

Die obigen Verallgemeinerungen sind durch analytisches Denken motiviert (Konvergenz). Algebraiker oder Zahlentheoretiker sehen völlig andere Aspekte.

1987 Shahar Mozes': Verallgemeinerung des Pentagonproblems. Wird mit **ganzen Zahlen** x_j in den Knoten eines Graphen gespielt. **Ganzzahlige Kantengewichte** w_{ij} werden fixiert. Für $x_i < 0$ gilt die **Ersetzungsregel**

$$x_j \mapsto \begin{cases} -x_j & \text{wenn } j = i, \\ x_j + w_{ij} x_i & \text{wenn } j \neq i. \end{cases}$$

1987: Shahr Mozes' Zahlenspiel

Die obigen Verallgemeinerungen sind durch analytisches Denken motiviert (Konvergenz). Algebraiker oder Zahlentheoretiker sehen völlig andere Aspekte.

1987 Shahr Mozes': Verallgemeinerung des Pentagonproblems. Wird mit **ganzen Zahlen** x_j in den Knoten eines Graphen gespielt. **Ganzzahlige Kantengewichte** w_{ij} werden fixiert. Für $x_i < 0$ gilt die **Ersetzungsregel**

$$x_j \mapsto \begin{cases} -x_j & \text{wenn } j = i, \\ x_j + w_{ij} x_i & \text{wenn } j \neq i. \end{cases}$$

Mozes gab eine algebraische Charakterisierung aller Anfangstellungen die zu endlichen Spielen führen.

1987: Shahr Mozes' Zahlenspiel

Die obigen Verallgemeinerungen sind durch analytisches Denken motiviert (Konvergenz). Algebraiker oder Zahlentheoretiker sehen völlig andere Aspekte.

1987 Shahr Mozes': Verallgemeinerung des Pentagonproblems. Wird mit **ganzen Zahlen** x_j in den Knoten eines Graphen gespielt. **Ganzzahlige Kantengewichte** w_{ij} werden fixiert. Für $x_i < 0$ gilt die **Ersetzungsregel**

$$x_j \mapsto \begin{cases} -x_j & \text{wenn } j = i, \\ x_j + w_{ij} x_i & \text{wenn } j \neq i. \end{cases}$$

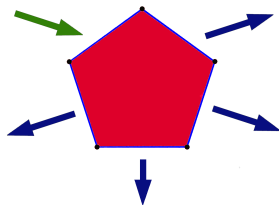
Mozes gab eine algebraische Charakterisierung aller Anfangstellungen die zu endlichen Spielen führen.

Untersuchungen wurden durch Anders Björner, Kimmo Eriksson (**IMO 1985**) und Robert Proctor fortgesetzt.

Die Mathematik zum Olympiadeproblem

Kazarinoffs Spiegelung

Sortierprozesse



Relaxations- Prozeduren

- harmonische Funktionen
- Kreispackungen
- numerische Verfahren

Mozes Zahlenspiel

- Coxeter Gruppen
- Greedoide
- Bruhat Lattices

Signierte Mittelwerte

- ???

ganze Zahlen

reelle Zahlen

algebraische Strukturen

Und jetzt geht es erst richtig los!