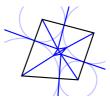
# Das Falten-und-Schneiden Problem Kristian Bredies

Uttendorf, 14. Februar 2005









#### **Inhalt**

### **Einleitung**

Origami

Das Falten-und-Schneiden Problem

#### **Mathematische Analyse**

Flaches Origami

Lokale Eigenschaften

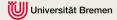
**Faltbarkeit** 

#### Konstruktion einer Lösung

Lokale Faltmuster

Zusammensetzen der Teillösungen

#### Literatur



# Origami – Die Kunst des Papierfaltens





# Origami – Die Kunst des Papierfaltens





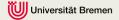


# Origami – Die Kunst des Papierfaltens









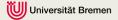
## Origami - Die Kunst des Papierfaltens











# Zur Geschichte des Origami

#### **Origami**

Aus den japanischen Worten *oru* – falten und *kami* – Papier.



# Zur Geschichte des Origami

#### **Origami**

Aus den japanischen Worten *oru* – falten und *kami* – Papier.

Japan: 6. Jahrhundert; schriftliche Aufzeichnungen erst

Ende 18. Jahrhundert; einfache Figuren

Spanien: 12. Jahrhundert; geometrische Figuren



# Zur Geschichte des Origami

#### **Origami**

Aus den japanischen Worten oru – falten und kami – Papier.

Japan: 6. Jahrhundert; schriftliche Aufzeichnungen erst

Ende 18. Jahrhundert; einfache Figuren

Spanien: 12. Jahrhundert; geometrische Figuren

Populär geworden als Kunstform erst ab 1950 durch Yoshizawa Akira, ab dann Entwicklung komplexer Figuren.



#### **Beobachtung**



#### **Beobachtung**

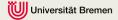




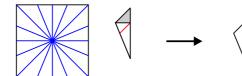
#### **Beobachtung**







#### **Beobachtung**





#### **Beobachtung**





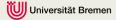
#### **Beobachtung**

Zusammenfalten eines Blattes Papier *und* anschließendes Durchschneiden entlang einer Linie gibt ebene Figuren.



### **Frage**

Lassen sich auf diese Weise beliebige polygonale Figuren erzeugen?



# **Mathematische Analyse**

Origami läßt sich mathematisch auf verschiedenen Ebenen untersuchen. Zum Beispiel:



# **Mathematische Analyse**

Origami läßt sich mathematisch auf verschiedenen Ebenen untersuchen. Zum Beispiel:

- Geometrische Konstruktion durch Papierfalten.
  - Formalisierung des Papierfaltens durch Huzitas Axiome;
     Lösung von Gleichungen dritten Grades damit möglich
     (Winkeldrittelung, Verdoppelung des Würfelinhalts)
     [Huzita 1992]



# **Mathematische Analyse**

Origami läßt sich mathematisch auf verschiedenen Ebenen untersuchen. Zum Beispiel:

- Geometrische Konstruktion durch Papierfalten.
  - Formalisierung des Papierfaltens durch Huzitas Axiome;
     Lösung von Gleichungen dritten Grades damit möglich
     (Winkeldrittelung, Verdoppelung des Würfelinhalts)
     [Huzita 1992]
- Graphentheoretische Untersuchung der Faltmuster.
  - Untersuchung der Faltmuster (Lokale Eigenschaften, Faltbarkeit); Origamidesign durch Bäume. [Hull 1994, Lang 1996]



# Mathematische Beschreibung

#### **Praktische Annahme**

Wenn man das Faltmuster einer Figur kennt, kann man sie auch falten.

► Identifizierung von fertig gefalteten Figuren mit deren Faltmuster.

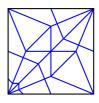


# **Mathematische Beschreibung**

#### **Praktische Annahme**

Wenn man das Faltmuster einer Figur kennt, kann man sie auch falten.

► Identifizierung von fertig gefalteten Figuren mit deren Faltmuster.



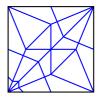


# **Mathematische Beschreibung**

#### **Praktische Annahme**

Wenn man das Faltmuster einer Figur kennt, kann man sie auch falten.

Identifizierung von fertig gefalteten Figuren mit deren Faltmuster.



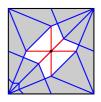
#### **Definition**

Ein Faltmuster  $(N, E, \varphi)$  sei gegeben durch einen endlichen planaren Graphen (N, E) in  $[0, 1]^2$  und eine Winkelfunktion  $\varphi : E \to [-\pi, \pi]$ . Ist das Faltmuster faltbar, so definiert es ein *Origami*. Nimmt  $\varphi$  nur die Werte  $\pm \pi$  an, so ist das Origami flach.



# **Lokale Eigenschaften**

Sei  $(N, E, \varphi)$  ein flaches Origami. Wähle ein  $n \in N$  im Inneren von  $[0, 1]^2$  und betrachte alle Kanten  $K \subset E$ , die mit n verbunden sind.

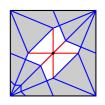




# Lokale Eigenschaften

Sei  $(N, E, \varphi)$  ein flaches Origami. Wähle ein  $n \in N$  im Inneren von  $[0, 1]^2$  und betrachte alle Kanten  $K \subset E$ , die mit n verbunden sind.

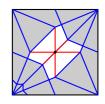
Eine *Talfalte* ist eine Kante k, mit  $\varphi(k) = \pi$ , eine *Bergfalte* eine Kante k mit  $\varphi(k) = -\pi$ .



# Lokale Eigenschaften

Sei  $(N, E, \varphi)$  ein flaches Origami. Wähle ein  $n \in N$  im Inneren von  $[0, 1]^2$  und betrachte alle Kanten  $K \subset E$ , die mit n verbunden sind.

Eine *Talfalte* ist eine Kante k, mit  $\varphi(k) = \pi$ , eine *Bergfalte* eine Kante k mit  $\varphi(k) = -\pi$ .



#### Satz von Maekawa

Sei *V* die Anzahl der Talfalten und *M* die Anzahl der Bergfalten. Dann gilt:

$$|M - V| = 2$$
.



Betrachte einen "hochgeklappten" Knoten im zusammengefaltetem Origami.





Betrachte einen "hochgeklappten" Knoten im zusammengefaltetem Origami.

Das Wegschneiden des Knotens enthüllt ein zusammengefaltetes Polygon.







Betrachte einen "hochgeklappten" Knoten im zusammengefaltetem Origami.

- Das Wegschneiden des Knotens enthüllt ein zusammengefaltetes Polygon.
- Tal- bzw. Bergfalten entsprechen inneren Winkel 2π bzw. 0, also ist der Gesamtwinkel 2π V.







Betrachte einen "hochgeklappten" Knoten im zusammengefaltetem Origami.

- ▶ Das Wegschneiden des Knotens enthüllt ein zusammengefaltetes Polygon.
- Tal- bzw. Bergfalten entsprechen inneren Winkel 2π bzw. 0, also ist der Gesamtwinkel 2π V.
- Das Polygon ist ein M + V = n−Eck, d.h. der Gesamtwinkel ist (n − 2)π. Also folgt M − V = 2.







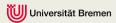
Betrachte einen "hochgeklappten" Knoten im zusammengefaltetem Origami.

- Das Wegschneiden des Knotens enthüllt ein zusammengefaltetes Polygon.
- Tal- bzw. Bergfalten entsprechen inneren Winkel 2π bzw. 0, also ist der Gesamtwinkel 2π V.
- Das Polygon ist ein M + V = n−Eck, d.h. der Gesamtwinkel ist (n − 2)π. Also folgt M − V = 2.

Analog folgt bei "heruntergeklappten" Knoten V - M = 2.







# Der Satz von Maekawa - Folgerungen

Jeder innere Knoten hat eine gerade Anzahl von Kanten.
Betrachtet man alle Randknoten als einen Knoten, so gilt das auch für diesen.



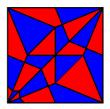
# Der Satz von Maekawa - Folgerungen

- Jeder innere Knoten hat eine gerade Anzahl von Kanten.
  Betrachtet man alle Randknoten als einen Knoten, so gilt das auch für diesen.
- Damit ist der Graph ein Euler-Graph. Also kann man die Flächen des Graphen zweifärben.



# Der Satz von Maekawa – Folgerungen

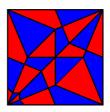
- Jeder innere Knoten hat eine gerade Anzahl von Kanten.
  Betrachtet man alle Randknoten als einen Knoten, so gilt das auch für diesen.
- Damit ist der Graph ein Euler-Graph. Also kann man die Flächen des Graphen zweifärben.



# Der Satz von Maekawa - Folgerungen

- Jeder innere Knoten hat eine gerade Anzahl von Kanten.
  Betrachtet man alle Randknoten als einen Knoten, so gilt das auch für diesen.
- Damit ist der Graph ein Euler-Graph. Also kann man die Flächen des Graphen zweifärben.

An einer Zweifärbung lassen sich die Seiten im gefalteten Origami identifizieren.





## Der Satz von Kawasaki

Bezeichne  $\alpha_1, \ldots, \alpha_{2n}$  die sortierten Winkel zwischen den Kanten. Dann gilt

$$\alpha_1 + \alpha_3 + \ldots + \alpha_{2n-1} = \alpha_2 + \alpha_4 + \ldots + \alpha_{2n} = \pi.$$



## Der Satz von Kawasaki

Bezeichne  $\alpha_1, \ldots, \alpha_{2n}$  die sortierten Winkel zwischen den Kanten. Dann gilt

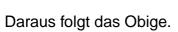
$$\alpha_1 + \alpha_3 + \dots + \alpha_{2n-1} = \alpha_2 + \alpha_4 + \dots + \alpha_{2n} = \pi.$$

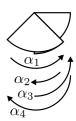


#### Beweis.

Im zusammengefalteten Origami wechselt bei jeder Falte das Vorzeichen im Winkel, also

$$\alpha_1 - \alpha_2 + \alpha_3 - \ldots - \alpha_{2n} = 0$$
 und natürlich  $\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 + \ldots + \alpha_{2n} = 2\pi$ .







### **Faltbarkeit**

Man kann zeigen, daß die Aussage vom Satz von Kawasaki hinreichend für lokale Faltbarkeit ist.



## **Faltbarkeit**

- Man kann zeigen, daß die Aussage vom Satz von Kawasaki hinreichend für lokale Faltbarkeit ist.
- Es existieren jedoch Faltmuster, die den Sätzen von Maekawa und Kawasaki genügen und nicht global faltbar sind.



## **Faltbarkeit**

- Man kann zeigen, daß die Aussage vom Satz von Kawasaki hinreichend für lokale Faltbarkeit ist.
- Es existieren jedoch Faltmuster, die den Sätzen von Maekawa und Kawasaki genügen und nicht global faltbar sind.
- ► Für Spezialfälle existieren Aussagen bezüglich globaler Faltbarkeit, der allgemeine Fall ist jedoch offen.



Es existieren zwei Strategien für die Lösung des Problems.



Es existieren zwei Strategien für die Lösung des Problems.

 "Strichmännchenkonstruktion", erlaubt das Ausschneiden baumartiger Figuren. [Demaine, 1998]



Es existieren zwei Strategien für die Lösung des Problems.

- "Strichmännchenkonstruktion", erlaubt das Ausschneiden baumartiger Figuren. [Demaine, 1998]
- Konstruktion durch Scheibenpackung, allgemeine Lösung. [Demaine et. al, 2001]



Es existieren zwei Strategien für die Lösung des Problems.

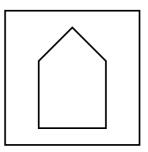
- "Strichmännchenkonstruktion", erlaubt das Ausschneiden baumartiger Figuren. [Demaine, 1998]
- Konstruktion durch Scheibenpackung, allgemeine Lösung. [Demaine et. al, 2001]

## Scheibenpackungsalgorithmus

- Erstellen eines Drei- und Vierecksgitters
- Konstruktion von lokalen Faltmustern
- Zuweisen der Berg- und Talfalten
- Verbreitern des Polygons



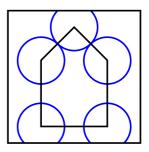
Bezeichne *R* den Rand des Papiers und *P* das auszuschneidene Polygon.





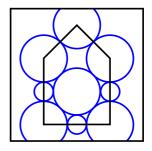
Bezeichne *R* den Rand des Papiers und *P* das auszuschneidene Polygon.

Setze in jeden Eckpunkt von P (und R) eine Kreisscheibe, so daß sich keine Scheiben überschneiden.



Bezeichne *R* den Rand des Papiers und *P* das auszuschneidene Polygon.

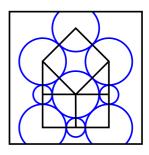
- Setze in jeden Eckpunkt von P (und R) eine Kreisscheibe, so daß sich keine Scheiben überschneiden.
- Fülle die Lücken so auf, daß sie 3 oder 4 Kreisscheiben berühren.





Bezeichne *R* den Rand des Papiers und *P* das auszuschneidene Polygon.

- Setze in jeden Eckpunkt von P (und R) eine Kreisscheibe, so daß sich keine Scheiben überschneiden.
- Fülle die Lücken so auf, daß sie 3 oder 4 Kreisscheiben berühren.
- Erstelle daraus ein Drei- und Vierecksgitter.





#### Idee

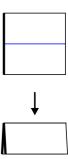
Falte jedes Drei- und Viereck so, daß deren Rand auf einer Linie liegt.

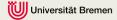


#### Idee

Falte jedes Drei- und Viereck so, daß deren Rand auf einer Linie liegt.

Jede entsprechende Falte muß senkrecht auf dem Rand stehen.





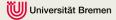
#### Idee

Falte jedes Drei- und Viereck so, daß deren Rand auf einer Linie liegt.

- Jede entsprechende Falte muß senkrecht auf dem Rand stehen.
- Randknoten müssen zum Gitter passen.



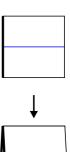




#### Idee

Falte jedes Drei- und Viereck so, daß deren Rand auf einer Linie liegt.

- Jede entsprechende Falte muß senkrecht auf dem Rand stehen.
- Randknoten müssen zum Gitter passen.
- Der Satz von Kawasaki soll erfüllt sein.



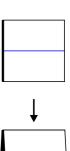


#### Idee

Falte jedes Drei- und Viereck so, daß deren Rand auf einer Linie liegt.

- Jede entsprechende Falte muß senkrecht auf dem Rand stehen
- Randknoten müssen zum Gitter passen.
- Der Satz von Kawasaki soll erfüllt sein.

Ergibt sich durch die Schnitte der Kreise mit *P*.





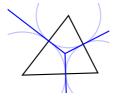
### Konstruktion anhand der Kreise





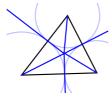
### Konstruktion anhand der Kreise





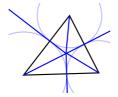
### Konstruktion anhand der Kreise





#### Konstruktion anhand der Kreise





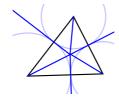




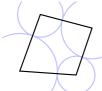
### Konstruktion anhand der Kreise

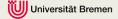
#### Dreiecke:







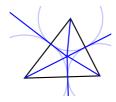




#### Konstruktion anhand der Kreise

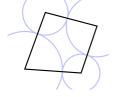
#### Dreiecke:

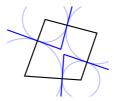








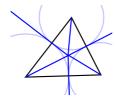




#### Konstruktion anhand der Kreise

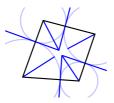
#### Dreiecke:







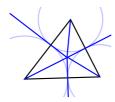




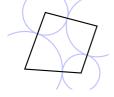
#### Konstruktion anhand der Kreise

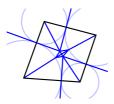
#### Dreiecke:







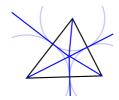


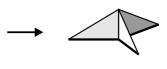


#### Konstruktion anhand der Kreise

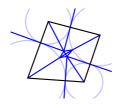
#### Dreiecke:







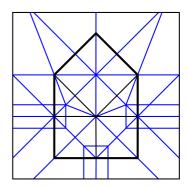






# Wie ergibt dies das Gewünschte?

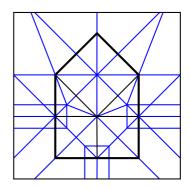
Die "Moleküle" lassen sich nach oben oder unten falten.





# Wie ergibt dies das Gewünschte?

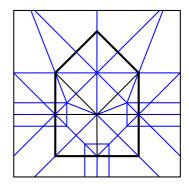
- Die "Moleküle" lassen sich nach oben oder unten falten.
- Falte sie also so, daß:
  - Innerhalb von P zeigt nach oben
  - Außerhalb von P zeigt nach unten



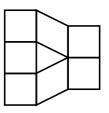


# Wie ergibt dies das Gewünschte?

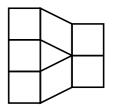
- Die "Moleküle" lassen sich nach oben oder unten falten.
- Falte sie also so, daß:
  - Innerhalb von P zeigt nach oben
  - Außerhalb von P zeigt nach unten
- P selbst wird nicht gefaltet und ergibt eine Linie.



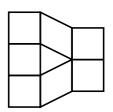




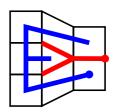
- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand



- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- ▶ Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>

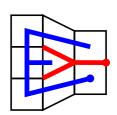


- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- ▶ Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>



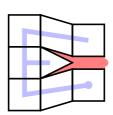


- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>

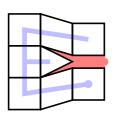




- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>

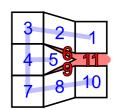


- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>
- Falte entlang T<sub>M</sub> (vorwärts) und klebe entlang T<sub>E</sub> (rückwärts) wieder zusammen



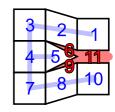


- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>
- Falte entlang T<sub>M</sub> (vorwärts) und klebe entlang T<sub>E</sub> (rückwärts) wieder zusammen

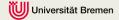




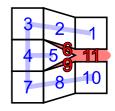
- Erstelle Kantenbaum T<sub>E</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>
- ► Falte entlang T<sub>M</sub> (vorwärts) und klebe entlang T<sub>E</sub> (rückwärts) wieder zusammen



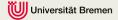




- Erstelle Kantenbaum T<sub>F</sub>
  - Jeder inneren Knoten erreichbar
  - Keine Kanten aus P
  - Wurzel auf dem Rand
- Konstruiere dualen Molekülbaum T<sub>M</sub>
- Schneide entlang T<sub>E</sub>
- Falte entlang T<sub>M</sub> (vorwärts) und klebe entlang T<sub>E</sub> (rückwärts) wieder zusammen







Bei dem jetzigen Muster landet *P* zwar auf einer Linie, alle inneren Kanten berühren sie jedoch.



Bei dem jetzigen Muster landet *P* zwar auf einer Linie, alle inneren Kanten berühren sie jedoch.

Verbreitert man P so, daß alle Merkmale erhalten bleiben, dann landen die inneren Kanten wirklich oberund unterhalb der Schnittlinie.





Bei dem jetzigen Muster landet *P* zwar auf einer Linie, alle inneren Kanten berühren sie jedoch.

Verbreitert man P so, daß alle Merkmale erhalten bleiben, dann landen die inneren Kanten wirklich oberund unterhalb der Schnittlinie.





Bei dem jetzigen Muster landet *P* zwar auf einer Linie, alle inneren Kanten berühren sie jedoch.

Verbreitert man P so, daß alle Merkmale erhalten bleiben, dann landen die inneren Kanten wirklich oberund unterhalb der Schnittlinie.



Jetzt kann man Falten und Schneiden.



### Literatur

- ► Thomas Hull. On the mathematics of flat origamis. Congressus Numerantium 100 (1994) 215–224.
- Marshall Bern, Erik Demaine, David Eppstein and Barry Hayes. A disk-packing algorithm for an origami magic trick. Proc. 3rd Int. Meet. Origami Science (2001).
- Robert Lang. A computational algorithm for origami design. Proc. 12th ACM Symp. Comp. Geometry (1996) 98–105.

