

# Schachbrettprobleme

---

## Schachbrett I

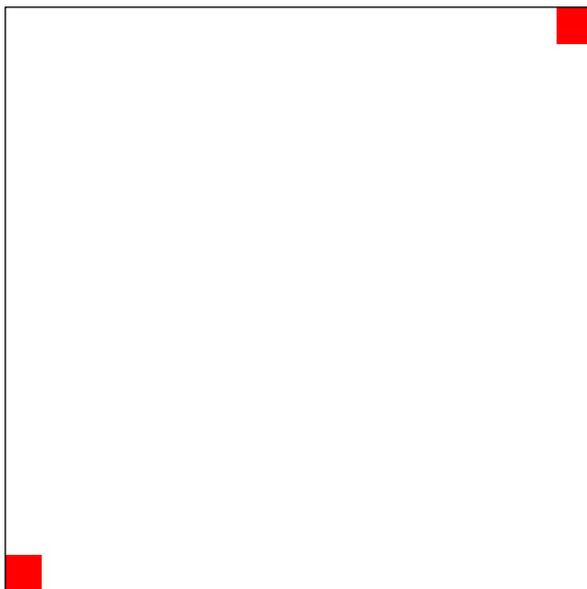
- 

- **Problemstellung**

- 

Ist eine Fläche mit einer Seitenlänge von  $2n * 2n$  ( $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ ), von der zwei Felder an diagonal gegenüberliegenden Ecken fehlen, mit Steinen auslegbar die eine Seitenlänge von  $2 * 1$  haben, sodass jedes Feld belegt ist und sich keine Steine überdecken?

```
Show[Chessboard2[8]]
```



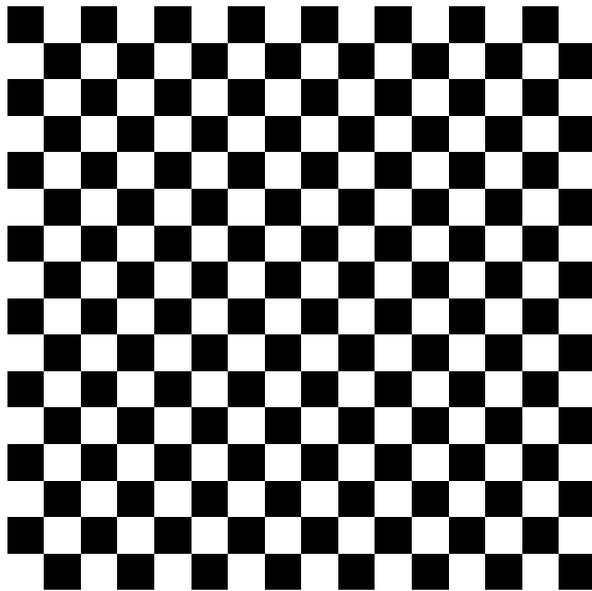
- Graphics -

- **Eigenschaften**

- **Annahme**

Man stelle sich die Fläche als Schachbrett vor (jedes Feld kann entweder *schwarz* oder *weiß* sein, die Nachbarn eines Feldes haben eine andere Farbe als das Feld selbst).

```
Show[EmptyChessboard[8]]
```



- Graphics -

■ 1.

Das Schachbrett muss eine *gerade* Feldanzahl haben, weil jeder Stein *zwei* Felder belegt.

■ 2.

Die Anzahl der schwarzen Felder ist *gleich* der Anzahl der weißen Felder.

■ 3.

Alle Felder auf einer *Diagonalen* haben die *gleiche* Farbe.

■ 4.

Jeder Stein belegt genau ein *schwarzes* und ein *weißes* Feld.

■ Lösung

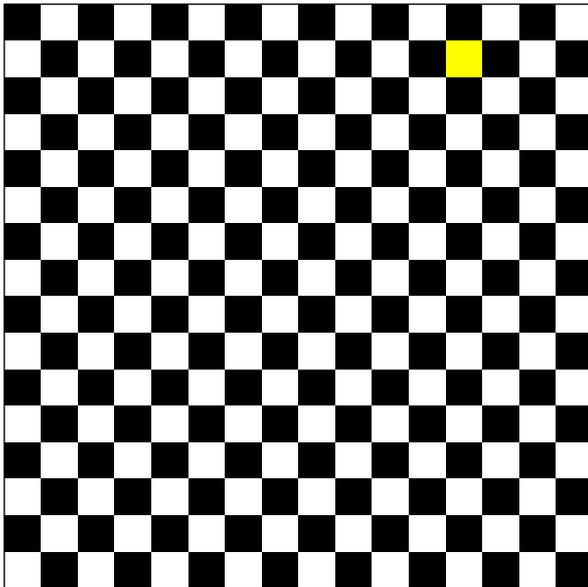
Wir nehmen an, dass die Problemstellung mit den oben genannten Eigenschaften lösbar ist. Aus Eigenschaft 3 geht hervor, dass die zwei fehlenden Felder die gleiche Farbe besitzen. Dadurch, dass Eigenschaft 2 nicht mehr erfüllt ist, kann die Fläche nicht mehr ausgelegt werden.

---

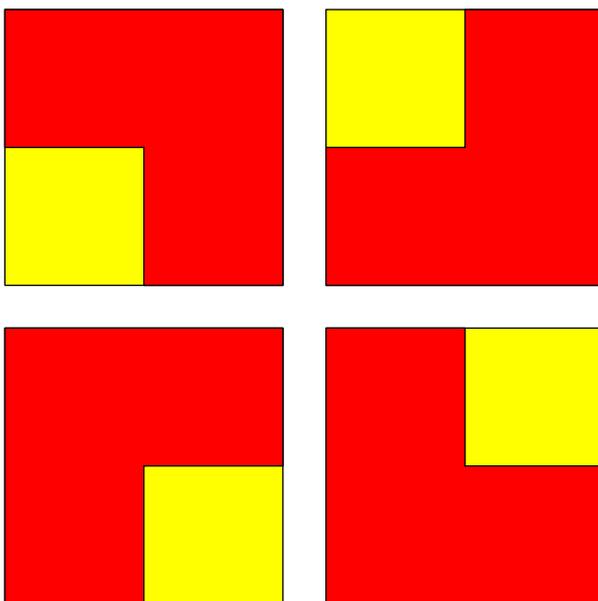
## Schachbrett II

### ■ Problemstellung

Ist eine Fläche mit einer Seitenlänge von  $2^n * 2^n$  ( $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ ), von der ein *beliebiges* Felder fehlt, mit Tromino-Steinen auslegbar die eine Seitenlänge von  $2 * 2$  haben, sodass jedes Feld belegt ist und sich keine Steine überdecken?



### ■ Eigenschaften



Jede  $2*2$ -Fläche von der ein Feld fehlt, ist mit einem Tromino-Stein auslegbar, die eine Seitenlänge von  $2*2$  haben.

## ■ Lösung

Die Lösung erfolgt durch Induktion über alle  $n$ .

### ■ Induktionsanfang

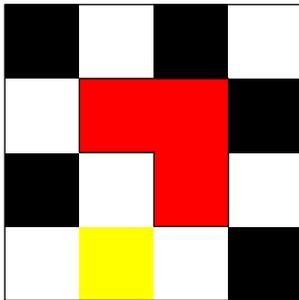
Es ist für  $n = 1$  zu zeigen, dass die Problemstellung lösbar ist. (Folgt aus den Eigenschaften)

### ■ Induktionsannahme

Wir nehmen an, dass die Problemstellung für jedes beliebige  $n$  lösbar ist (gültig, weil für  $n = 1$  schon gezeigt).

### ■ Induktionsschluss

Zu beweisen ist, dass die Problemstellung für eine Seitenlänge von  $2^{n+1}$  lösbar ist.



Durch hinzufügen des roten Steines wird erreicht, dass in jedem Viertel der Fläche ein Problem entsteht, dass der ursprünglichen Problemstellung entspricht, jedoch mit einer halbierten Seitenlänge ( $2^n$ ). Da das Problem für  $2^n$  schon gelöst wurde, ist somit bewiesen, dass das Problem für  $2^{n+1}$  gelöst werden kann.

### ■ Algorithmus

Aus diesem Beweis folgt unmittelbar der Algorithmus zum Auslegen eines  $2^n \times 2^n$  Feldes:

- 1) Falls  $n=1$  wende die Eigenschaft an dass das Problem für alle  $2 \times 2$  Felder lösbar ist
- 2) Spalte das Feld in vier gleich große quadratische Teile. Lege einen Stein so, dass die nur 3 Quadranten von denen kein Feld fehlt von dem Stein berührt werden
- 3) Wende den Algorithmus für alle 4 Quadranten an

Arbeitsweise (anschaulich): Animation mit *Mathematica*.