

Reine Mathematik: Alles nur Spielerei!

Prof. Dr. Ulrich Thiel

<https://ulthiel.com/math>

RP
TU Rheinland-Pfälzische
Technische Universität
Kaiserslautern
Landau

1. Einleitung: Reine Mathematik

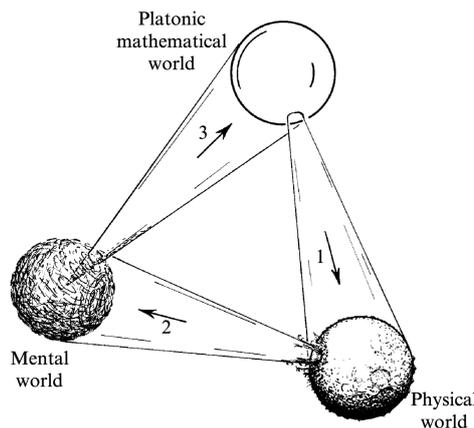
nennt man scherzhaft
↓
wirklich so!

Ich: Professor für Algebra, d.h. für reine Mathematik ("abstrakter Unsinn")

"Rein" heißt, dass man mathematische Zusammenhänge um ihrer selbst Willen studiert und nicht unbedingt Anwendungen außerhalb der Mathematik (z.B. die "reale Welt") im Fokus hat.

Bemerkung: Dennoch sind viele Strukturen in der reinen Mathematik durch reale Dinge motiviert und manchmal finden sie später den Weg zurück zur Realität!

z.B. Symmetrie \rightarrow Vermutung der Existenz des Higgs-Bosons \rightarrow CERN findet es!



(Penrose: The road to reality)

Fragen: Warum ist es "erlaubt", sich mit reinen Spieleseien zu beschäftigen?
Haben wir nicht wichtigere Probleme (z.B. Klimawandel)?
Warum sollten Sie sich damit beschäftigen?

Meine Antwort: Was wir brauchen sind Leute, die:

- * analytisch, ausdauernd, selbständig, kritisch denken können
 - * sachliche Diskussionen führen können, mit Kritik umgehen können
 - * hohe Frustrationstoleranz haben
- } allgemeine Fähigkeiten statt spezielles Fachwissen!

Genau diese Fähigkeiten **braucht** man im **Mathematikstudium**, besonders (natürlich...) in der reinen Mathematik!

2. Ein Spiel

Das Spiel habe ich mir nicht selbst ausgedacht, sondern
← Tiger Electronics, 1995 (in dieser Form)

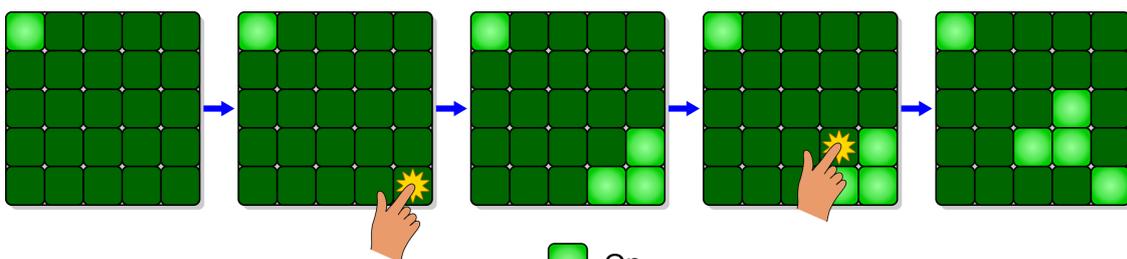
Da Spielerei nun erlaubt ist, spielen wir ein Spiel!

Es führt uns zu Strukturen, die man im **1. Semester** behandelt.

Stellen Sie sich ein **5x5-Gitter** aus **Leuchtknopfen** vor.

Eine zufällige Ansammlung davon leuchtet.

Drückt man einen Knopf, so wird das Licht dieses Knopfes und seiner direkten horizontalen und vertikalen Nachbarn **umgeschaltet**, also $an \rightarrow aus$ und $aus \rightarrow an$.



■ On
■ Off
★ Select

Quelle:
Wikipedia

Ziel des Spiels: Alle Lichter ausschalten!

Selbst ausprobieren:
<https://www.jaapsch.net/puzzles/lights.htm>

Frage: Ist das für eine gegebene Startkonfiguration überhaupt möglich?
(Als Mathematiker/Mathematikerin fragt man sich sowas sofort! → Training!)

Vielleicht fallen Ihnen noch weitere Fragen ein?

Quizfrage: Wieviele Startkonfigurationen gibt es eigentlich?

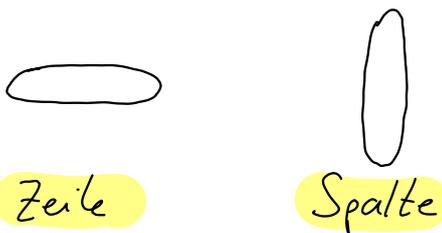
3. Formales Modellieren: Konfiguration

Den Zustand eines Knopfes können wir mit $0 = \text{"Licht aus"}$ und $1 = \text{"Licht an"}$ kodieren.

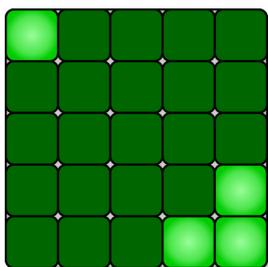
Die Konfiguration des gesamten Gitters können wir mit einem Vektor kodieren:
einfach eine Zahlenkolonne →
"transponiert", d.h. als Zeile geschrieben

$$\vec{b} = (b_{(1,1)} \ b_{(1,2)} \ b_{(1,3)} \ b_{(1,4)} \ b_{(1,5)} \ b_{(2,1)} \ b_{(2,2)} \ \dots \ b_{(s,5)})^T \in \{0,1\}^{25}$$

$b_{i,j}$ = Zustand in Zeile i und Spalte j



Beispiel:



$$\vec{b} = (10000 \ 00000 \ 00000 \ 00001 \ 00011)^T$$

Beispiel: Alle Lichter aus (das Ziel) entspricht dem Nullvektor

$$\vec{0} = (0 \ 0 \ \dots \ 0)^T$$

4. Formales Modellieren: Operation

Wie modellieren wir die Operation $\vec{b} \rightsquigarrow \vec{c}$ des Drückens eines Knopfes?

Wir machen dazu etwas "Verrücktes". Wir definieren $+$ und \cdot auf $\{0,1\}$ neu:

$+$	0	1		\cdot	0	1
0	0	1		0	0	0
1	1	0	\leftarrow d.h. $1+1=0!$	1	0	1

Dieses $+$ und \cdot erfüllt alle "üblichen" Rechenregeln: Kommutativgesetz, Assoziativgesetz, Distributivgesetz, man kann Subtrahieren und Dividieren,...

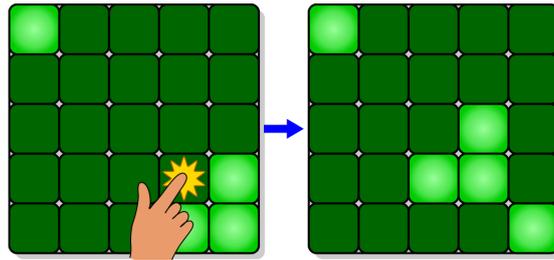
In der Mathematik sagt man: $\mathbb{F}_2 := (\{0,1\}, +, \cdot)$ ist ein Körper.

Ein Körper ist einfach eine (alternative) Welt zum Rechnen!

z.B. $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ sind Körper; aber auch \mathbb{F}_2 . (Warum ist \mathbb{Z} kein Körper?)

Das Drücken eines Knopfes ändert die Konfiguration \vec{b} durch (komponentenweise) Addition eines Vektors, der den Eintrag 1 an der Position des Knopfes und seiner direkten Nachbarn hat und der sonst überall den Eintrag 0 hat.

Beispiel:



$$\begin{aligned} & (10000 \ 00000 \ 00000 \ 00001 \ 00011)^T && \text{Ausgangs-} \\ & + (00000 \ 00000 \ 00010 \ 00111 \ 00010)^T && \text{Knopf (4,4)} \\ & = (10000 \ 00000 \ 00010 \ 0011\textcircled{0} \ 000\textcircled{0}1)^T && \text{Neue} \\ & && \text{Konfiguration} \end{aligned}$$

5. Formales Modellieren: Strategien und Lösbarkeit

Zwei wichtige Beobachtungen:

1. Drückt man mehrere Knöpfe hintereinander, so ist das Ergebnis **unabhängig von der Reihenfolge**, in der man die Knöpfe drückt.

Das liegt einfach daran, dass + das **Kommutativgesetz** und das **Assoziativgesetz** erfüllt!

2. Drückt man einen Knopf **zweimal**, so ist das als ob man den Knopf **gar nicht** gedrückt hätte.

Das liegt an $1+1=0$!

D.h. es kommt nur darauf an, ob ein Knopf gedrückt wird oder nicht.

Folgerung: Wir können eine Abfolge von Knöpfe-Drücken (Strategie) durch einen Vektor

$$\vec{x} = (x_{(1,1)} \ x_{(1,2)} \ x_{(1,3)} \ x_{(1,4)} \ x_{(1,5)} \ x_{(2,1)} \ x_{(2,2)} \ \dots \ x_{(5,5)})^T \in \{0,1\}^{25}$$

kodieren, wobei $x_{i,j} = 1$ falls der Knopf (i,j) gedrückt wurde, alle anderen Einträge $= 0$.

Wir nennen eine Konfiguration \vec{b} lösbar, wenn eine Strategie \vec{x} existiert, die auf \vec{b} angewandt alle Lichter ausschaltet, d.h. den Nullvektor $\vec{0}$ produziert.

Beobachtung: Entsteht \vec{b} aus $\vec{0}$ durch \vec{x} , so erzeugt nochmaliges Anwenden von \vec{x} wieder $\vec{0}$ (wegen $1+1=0$!).

D.h. die lösbaren Konfigurationen sind genau die, die man durch beliebige Strategien aus $\vec{0}$ erhält!

6. Ergebnis einer Strategie

Sei \vec{b} die Konfiguration, die man aus der Strategie \vec{x} angewandt auf $\vec{0}$ erhält. Dann gilt:

$$b_{(1,1)} = x_{(1,1)} + x_{(1,2)} + x_{(2,1)}$$

$$b_{(1,2)} = x_{(1,1)} + x_{(1,2)} + x_{(1,3)} + x_{(2,2)}$$

$$b_{(1,3)} = x_{(1,2)} + x_{(1,3)} + x_{(1,4)} + x_{(2,3)}$$

usw.

In der Gleichung für $b_{(i,j)}$ stehen einfach als Summe alle $x_{(k,l)}$, sodass das Drücken des Knopfes (k,l) sich auf (i,j) auswirkt, d.h. die (k,l) sind die direkten Nachbarn von (i,j) , inklusive (i,j) .

8. Computertechnik

Die Algebra-Gruppe an der RPTU ist international herausragend auf dem Gebiet der Computeralgebra.

Z.B. entwickeln wir OSCAR:

Open Source Computer
Algebra Research

OSCAR
SYMBOLIC TOOLS

<https://www.oscar-system.org>

Ein neues Computeralgebra-System basierend auf der modernen high performance Programmiersprache Julia.

<https://www.julialang.org>

(Einfache Syntax wie Python aber Performance wie C)

Wir starten Julia und laden OSCAR:

~ \$julia

```
 _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ | Documentation: https://docs.julialang.org
( ) | ( ) ( ) |
 _ _ _ _ | | _ _ _ | Type "?" for help, "]" for Pkg help.
| | | | | | / _ ` | |
| | | _ | | | ( | | | Version 1.8.5 (2023-01-08)
_ / | \ _ ' _ | | | \ _ ' _ | | Official https://julialang.org/ release
| _ / | | | | | | | | |
```

julia> using Oscar

```
-----
| | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | |
-----
```

...combining (and extending) ANTIC, GAP, Polymake and Singular
Version 0.12.2-DEV ...

... which comes with absolutely no warranty whatsoever

Type: '?Oscar' for more information

(c) 2019-2023 by The OSCAR Development Team

julia> █

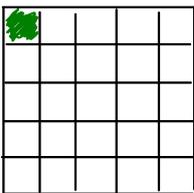
Nun bauen wir die Matrix A über dem Körper \mathbb{F}_2 (mit ein paar Tricks, um Schreibarbeit zu sparen):

```

julia> K = GF(2);
julia> B = matrix(K, 5, 5, [1,1,0,0,0, 1,1,1,0,0, 0,1,1,1,0, 0,0,1,1,1, 0,0,0,1,1]);
julia> I = identity_matrix(K, 5);
julia> O = zero_matrix(K, 5, 5);
julia> A = vcat(map(hcat, [B,I,0,0,0], [I,B,I,0,0], [0,I,B,I,0], [0,0,I,B,I], [0,0,0,I,B]));
julia> A
[1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  1  1  0  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[1  0  0  0  0  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0  0  1  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  1  0  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  1  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  0  0  0  1]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  0  0]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1  1]
[0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  1  0  0  0  1  1  1]

```

Frage: Ist die Konfiguration



Lösbar? Wir definieren dazu den entsprechenden Vektor \vec{b} :

```

julia> b = matrix(K, 1, 25, [1,0,0,0,0, 0,0,0,0,0, 0,0,0,0,0, 0,0,0,0,0, 0,0,0,0,0])
[1  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0  0]

```

Und nun testen wir, ob $A\vec{x} = \vec{b}$ eine Lösung hat:

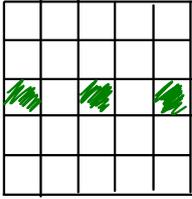
```

julia> can_solve_with_solution(A, transpose(b), side = :right)
(false, [0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0])

```

Die Antwort ist **nein!**

Frage: Ist die Konfiguration

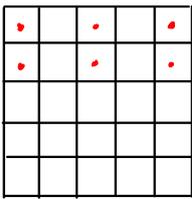


Lösbar?

```
julia> b = matrix(K, 1, 25, [0,0,0,0,0, 0,0,0,0,0, 1,0,1,0,1, 0,0,0,0,0, 0,0,0,0,0])  
[0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 1 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0]
```

```
julia> can_solve_with_solution(A, transpose(b), side = :right)  
(true, [1; 0; 1; 0; 1; 1; 0; 1; 0; 1; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0; 0])
```

Die Antwort ist ja! Und wir bekommen auch eine Lösung \vec{x} und damit eine Strategie angezeigt. Folgende Knöpfe muss man drücken:



Wir können auch ein paar allgemeine Fragen zum Spiel beantworten.

Frage: Wenn eine Lösung existiert, ist diese eindeutig?

Ist $\vec{b} = A\vec{x}$ und \vec{y} mit $A\vec{y} = \vec{0}$, so ist

$$A(\vec{x} + \vec{y}) = A\vec{x} + A\vec{y} = \vec{b} + \vec{0} = \vec{b},$$

d.h. $\vec{x} + \vec{y}$ ist auch eine Lösung. Ist $\vec{b} = A\vec{x} = A\vec{x}'$, so ist

$$\vec{0} = \vec{b} - \vec{b} = A\vec{x} - A\vec{x}' = A(\vec{x} - \vec{x}'),$$

d.h.

$$\vec{x} - \vec{x}' \in \text{Kern}(A) = \left\{ \vec{y} \in \{0,1\}^{25} \mid A\vec{y} = \vec{0} \right\}$$

↑ := heißt "wird definiert als".

Also, $\text{Kern}(A)$ bestimmt die Anzahl der Lösungen.

Wir berechnen $\text{Kern}(A)$ wieder im Computer:

```
julia> transpose(nullspace(A)[2])
```

```
[0 1 1 1 0 1 0 1 1 1 1 0 1 1 1 0 1 0 1 0 1 1 1 0]  
[1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1]
```

Der Computer gibt eine **Basis** von $\text{Kern}(A)$ aus, d.h. $\text{Kern}(A)$ besteht aus allen **Linearkombinationen** der Basis-Elemente.
↳ alle möglichen Summen

Hier besteht die Basis aus 2 Elementen \vec{y}_1 und \vec{y}_2 .

Wegen $\mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$ besteht $\text{Kern}(A)$ also aus:

$$\vec{0}, \vec{y}_1, \vec{y}_2, \vec{y}_1 + \vec{y}_2$$

Folgerung: Ist \vec{b} lösbar, so gibt es genau **4** Strategien!

Frage: Wieviele der $2^{25} = 33.554.432$ Konfigurationen besitzen eine Lösung?

Wir haben gezeigt: $\vec{b} \in \{0, 1\}^{25}$ ist lösbar, genau dann, wenn
 $\vec{b} \in \text{Bild}(A) := \{A\vec{x} \mid \vec{x} \in \{0, 1\}^{25}\}$.

Mit dem Gauß-Verfahren kann man auch eine Basis von $\text{Bild}(A)$ berechnen. Die Anzahl der Basis-Vektoren nennt man den **Rang** von A .

Wir fragen den Computer:

```
julia> rank(A)  
23
```

(mit der Theorie im 1. Semester folgt das bereits aus der Dimension für den Kern: $25 = 2 + 23$)

Da $\text{Bild}(A)$ aus den Linearkombinationen der Basisvektoren besteht und $\mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$, folgt

Anzahl der Elemente ↘ $\# \text{Bild}(A) = 2^{23}$

Es sind also $\frac{2^{23}}{2^{25}} = 2^{-2} = \frac{1}{4} \hat{=} 25\%$ aller Konfigurationen lösbar!

9. Ein effizienter Test

Um zu testen, ob eine Konfiguration lösbar ist, muss man ^{bisher} das lineare Gleichungssystem $A\vec{x} = \vec{b}$ lösen. Es gibt eine **effizientere Methode**.

Nach unserer Diskussion sind die **lösbaren Konfigurationen** genau die Elemente in

$$\text{Bild}(A) = \{ A\vec{x} \mid \vec{x} \in \{0,1\}^{25} \}.$$

Nach Definition von $A \cdot \vec{x}$ gilt

$$\text{Bild}(A) = \{ \text{erste Spalte} \cdot x_{(1,1)} + \text{zweite Spalte} \cdot x_{(1,2)} + \dots \mid \vec{x} \in \{0,1\}^{25} \}$$

d.h. $\text{Bild}(A)$ besteht aus allen möglichen **Linearkombinationen der Spalten**.

Sei $\vec{y} = A\vec{x}$. Dann gilt nach Definition von $A \cdot \vec{x}$ für die Einträge von \vec{y} :

$$y_{(i,j)} = \sum_{k,l=1}^5 b_{(k,l)} \cdot x_{(k,l)} \quad , \text{ wobei } \vec{b} \text{ die Zeile mit "Nummer" } (i,j) \text{ von } A \text{ ist}$$

$$=: \vec{b} \cdot \vec{x}$$

↑
eine Art "Skalarprodukt"

Dann gilt für $\vec{x} \in \text{Kern}(A)$, d.h. $A\vec{x} = 0$, also

$$\vec{b} \cdot \vec{x} = 0 \quad \text{für alle Zeilen } \vec{b} \text{ von } A.$$

Beobachtung: A ist **symmetrisch**, d.h. Spalte $i =$ Zeile i für alle i .

Daher gilt

$$\text{Bild}(A) = \{ (\text{erste Zeile})^T \cdot x_{(1,1)} + (\text{zweite Zeile})^T \cdot x_{(1,2)} + \dots \mid \vec{x} \in \{0,1\}^{25} \}.$$

Es folgt:

ist $\vec{b} \in \text{Bild}(A)$, so ist $\vec{b} \cdot \vec{x} = 0$ für alle $\vec{x} \in \text{Kern}(A)$

Man kann zeigen (1. Semester), dass dies ein "genau dann, wenn" ist.

Also:

$\vec{b} \in \{0,1\}^{25}$ ist lösbar genau dann, wenn $\vec{b} \cdot \vec{x} = 0$ für alle $\vec{x} \in \text{Kern}(A)$

Wir haben oben im Computer berechnet, dass $\text{Kern}(A)$ die Basis

$$\vec{y}_1 = (01110 \ 10101 \ 11011 \ 10101 \ 01110)$$

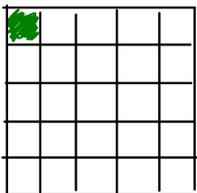
$$\vec{y}_2 = (10101 \ 10101 \ 00000 \ 10101 \ 10101)$$

hat. Wir erhalten damit:

Theorem: $\vec{b} \in \{0,1\}^{25}$ ist lösbar genau dann, wenn

$$\vec{b} \cdot \vec{y}_1 = 0 \text{ und } \vec{b} \cdot \vec{y}_2 = 0.$$

Beispiel:



$$\vec{b} = (10000 \ 00000 \ 00000 \ 00000 \ 00000)$$

$$\vec{y}_1 = (01110 \ 10101 \ 11011 \ 10101 \ 01110)$$

$$\vec{b} \cdot \vec{y}_1 = \sum 00000 \ 00000 \ 00000 \ 00000 \ 00000 = 0$$

$$\vec{y}_2 = (10101 \ 10101 \ 00000 \ 10101 \ 10101)$$

$$\vec{b} \cdot \vec{y}_2 = \sum 10000 \ 00000 \ 00000 \ 00000 \ 00000 = 1$$

$\Rightarrow \vec{b}$ nicht lösbar!