

# Liczba Dedekinda

Liczba monotonicznych funkcji boolowskich  $n$ -zmiennych

Jan Iwaszkiewicz

Wydział Matematyki, Fizyki i Informatyki  
Uniwersytet Gdański

14 maja 2019

# Plan prezentacji

- 1 Wstęp i przypomnienie
  - Liczba Dedekinda
  - Przypomnienie - funkcja boolowska
  - Przypomnienie - monotoniczność
  - Przypomnienie - konkatencja dwóch funkcji
- 2 Algorytmy
  - Wizualizacja kostek
  - Pierwszy algorytm
  - Drugi algorytm
- 3 Podsumowanie

## Wstęp i przypomnienie

## Wstęp - Richard Dedekind

**Richard Dedekind** niemiecki matematyk, uczeń Petera Gustava Dirichleta i Carla Friedricha Gaussa, przyjaciel Georga Cantora. Jego prace dotyczą głównie teorii liczb, algebry, teorii mnogości i analizy matematycznej.



Figure: Julius Wilhelm Richard Dedekind

# Liczba Dedekinda

**Liczba Dedekinda** możemy nazwać ilość elementów w zbiorze monotonicznych boolowskich funkcji o  $k$ -zmiennych (gdzie  $k \in [0, \infty)$ ). Taki zbiór będziemy określać jako  $M_k$ .

# Przypomnienie - funkcja boolowska

## Definicja

$$f : B^k \rightarrow B$$

$$B = \{0, 1\}$$

$$k \in [0, \infty)$$

$B^k \in 2^k$  elementów oraz  $2^{2^k}$  funkcji boolowskich z  $k$ -zmiennymi

## Przykład

$$B^0 = \{0, 1\}$$

$$B^1 = \{00, 01, 10, 11\}$$

$$B^2 = \{0000, 0001, 0010, 0011, 0100, 0101, \dots\}$$

# Przypomnienie - monotoniczność

## Definicja

Porządek relacji w  $B$ :

$$0 \leq 0, 0 \leq 1, 1 \leq 1$$

Oraz częściowy porządek w  $B^k$ :

$$x = (x_1, \dots, x_k), y = (y_1, \dots, y_k)$$

$$x \leq y \text{ dla } x_i \leq y_i, i \in [1, k]$$

Zatem funkcja  $g$  jest monotoniczna gdy:

$$x \leq y \Rightarrow g(x) \leq g(y)$$

# Przypomnienie - konkatencja dwóch funkcji

## Twierdzenie

Konkatencja dwóch funkcji monotonicznych tworzy również funkcję monotoniczną.

Przykłady (nie)monotonicznych funkcji:

$$0 \cdot 1 \rightarrow 01$$

$$1 \cdot 0 \nrightarrow 10, \text{ brak spełnionego warunku}$$

$$0101 \cdot 1111 \rightarrow 01011111$$



# Algorytmy

# Wizualizacja kostek

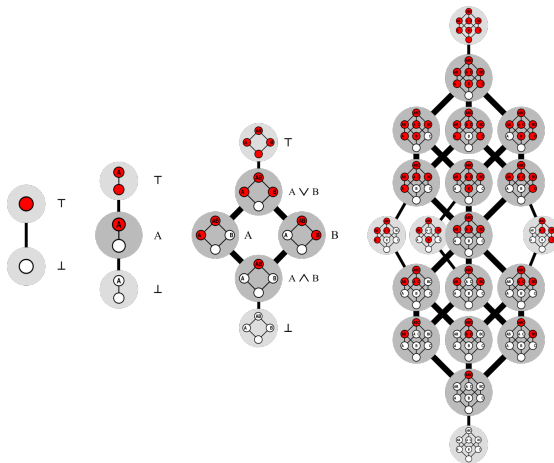


Figure: Wygląd kostek oraz ich "kolorowania" dla zadanej liczby Dedekinda.

# Pierwszy algorytm

## Pseudokod

```
sum = 0
for i = 1 to  $M_{k-1}$  do
  for j = 1 to  $M_{k-1}$  do
    if  $M_{k-1}[i] \leq M_{k-1}[j]$  then
      sum = sum + 1

   $M_k[sum] = M_{k-1}[i] \cdot M_{k-1}[j]$ 
return sum,  $M_k$ 
```

## Drugi algorytm

### Pseudokod

compute matrix  $r \Leftarrow u \leq v ? r[u][v] = 1 : r[u][v] = 0$

compute matrix  $re = r * r$

$$sum = \sum_{i,j \in M_{k-2}} (re[i][j])^2$$

## Podsumowanie

## Podsumowanie

Dziękuję za uwagę!  
Zapraszam do dyskusji oraz pytań.