# Hledání polytopu maximální dimenze a minimálního obvodu s vrcholy v dané množině bodů

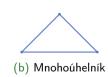
Eric Dusart

17. května 2024

### Co je to polytop?

#### Informace o polytopu

- Polytop dimenze  $n \in \mathbb{N}$  je uzavřená podmnožina  $P \subseteq \mathbb{R}^n$ .
- Polytop maximální dimenze a minimálního obvodu má n+1 vrcholů.
- Neexistuje nadrovina (podprostor dimenze n-1), která by obsahovala všechny vrcholy polytopu.





### Moje práce

#### Výzkumná otázka

Jak najít polytop maximální dimenze a minimálního obvodu s vrcholy v dané množině bodů?

#### Rozdělení práce:

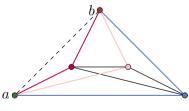
- ✓ Problém v 1D, 2D a nD
  - ✓ Najít algoritmus.
  - ✓ Dokázat, že funguje.
  - ✓ Naprogramovat algoritmus.

#### Proč jsem si vybral toto téma:

- Zájem o matematiku.
- Zajímavé téma.
- Problém v n dimenzích.

## Proč je užití Dijkstrova algoritmu v dvoudimenzionální variantě problému stejně efektivní jako procházení všech možností?

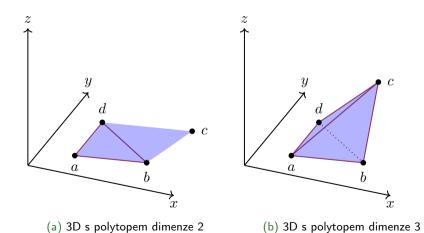
- Dijkstrův algoritmus hledá nejkratší cestu mezi dvěma vrcholy.
- Graf je skoro úplný (bez hrany  $\{a,b\}$ ), který je přejatý z roviny, proto zde platí trojúhelníková nerovnost.
- Cesta povede právě přes jeden vrchol.



Obrázek: Graf  $K_5$ 

#### Co když leží všechny vstupní body v jedné nadrovině?

- Hledaný polytop neexistuje.
- Hledaný polytop by měl mít dimenzi prostoru určeného vstupními body.



# Co má větší vliv na časovou náročnost algoritmu? Dimenze či počet bodů? V jakém smyslu a proč?

- Ani jedno, vzájemně se doplňují.
- Pro fixní dimenzi se zvyšováním počtu bodů algoritmus výrazně zpomaluje.
- Pro fixní počet bodů je algoritmus:
  - nejrychlejší, když n=1,m-1, a
  - nejpomalejší, když  $n = \lfloor m/2 \rfloor$ .
- Časová náročnost se odvíjí od počtu polytopů:  $\binom{m}{n+1}$ .

6/7

#### Můžeš odhadnout náročnost tvého algoritmu pro n=10 (alespoň přibližně)?

- Časová náročnost algoritmu v 10D s náhodně generovanými body:
  - $\mathcal{O}(m^{11} \cdot \log m)$ , kde m je počet bodů.

