

SYMETRIE

VE

VÝPOČETNÍ

SLOŽITOSTI

Libor Barto

16.1.2024

Učební společnost ČR

① O ČEM BUDU MLUVIT

Máme početní úlohu, např.

- vyndasob dvě čísla
- spočítej dráhu rakety na Mars
- prolom šifru RSA
- předpověz počasí
- rekonstruuj DNA z nalezených fragmentů
-

Základní otázky

- jak zformulovat jako úlohu pro počítač? (vytvořit model)
- jak ji rychle vyřešit? (najít rychlý algoritmus)
jde to vůbec?
- jak to konkrétně provést? (implementovat)

O TOM
MLUVÍM

2 ČASOVÁ SLOŽITOST VÝPOČETNÍCH PROBLÉMŮ

výpočetní složitost

- místo konkrétní úlohy uvažujeme obecnou úlohu

výpočetní problém

- specifikovaný možné vstupy
- a očekávané výstupy

vynásob 137 a 287
dány a, b spočti $a \cdot b$

NÁSOBENÍ

VSTUP: přirozená čísla a, b
VÝSTUP: $a \cdot b$

- jeho časová složitost :

počet kroků nejlepšího možného algoritmu
v závislosti na velikosti vstupu

v nejhorším případě

→ počet znaků

3) NÁSOBENÍ

NÁSOBENÍ
VSTUP: přirozená čísla a, b
VÝSTUP: $a \cdot b$

školské násobení

1326782104	počet kroků
2134512312	

2653564208	~ 20
1326782104	~ 20
.....	⋮
.....	~ 20
-----	~ 20 · 20
..... 48	} ~ 600

- algoritmus školského násobení

vstup velikosti n

počet kroků $< 2n^2$

vstup velikosti 20
počet kroků 600

- nepřesnosti

- jak je reprezentován vstup?

- co přesně je „krok algoritmu“? (a „algoritmus“?)

⇒ časová složitost NÁSOBENÍ je $< 2n^2$

- otázky

- je to rychlé? $2 \times$ větší vstup $\rightarrow 4 \times$ delší výpočet ✓

- jde to ještě rychleji? ✓ (!)

4 3 SKUPINY

3 SKUPINY

VSTUP: lidi + kompatibilita

(např. Josef K. může pracovat
pouze s Janou A., Petrem B., ...)

VÝSTUP: rozdělení do 3 skupin tak, že
v každé skupině jsou všichni
kompatibilní (nebo info, že nejde)

naivní algoritmus

pokus	Josef K.	Petra M.	Jana A.	počet kroků
1	1	1	1	n
2	2	1	1	n
3	3	1	1	n
4	1	2	1
...				...
				n

} $\sim 3^n$

- naivní algoritmus

vstup velikosti n

počet kroků $< 3^n$

\Rightarrow časová složitost 3 SKUPINY je $< 3^n$

- otázky

- je to rychlé?

o! větší vstup \rightarrow 3x delší výpočet X

- jde to rychleji?

??? otázka za milion

- správné řešení jde ale rychle zkontrolovat

5 n číslo vs. čísloⁿ

NAŠOBENÍ

3 SKUPINY

n	n^2	n^3	1.000000001^n	3^n
5	25	125	1	243
10	100	1000	1	59049
20	400	8000	1	3486784401
50	2500	125000	1	nevejde se (asi 25 tisíc)
1000	1 000 000	1 000 000 000	1	asi 500 tisíc
⋮				
1 000 000 000 hodně	moc víc	moc ještě víc	2 strašně moc	strašně moc strašně moc

6 EFEKTIVNÍ ŘEŠITELNOST

výpočetní problém je **efektivně řešitelný**, pokud jeho časová složitost $<$ číslo $\cdot n^{\text{číslo}}$ (např. $2n^2$, $37n^3$, ...)

- je $n^{1000000}$ efektivní?
- je 1.00000001^n neefektivní?
- jen složitost v nejhorším případě
- co např. kvantové počítače?

- + robustní - např. nepřesnosti zmizí
- + jednoduchý koncept - vhodný pro lepší pochopení výpočetní složitosti

dvě množiny výpočetních problémů

P
efektivně řešitelné
(např. NÁSOBENÍ \in P)

NP
efektivně zkontrolovatelné
(např. 3 SKUPINY \in NP)

$$P \stackrel{?}{=} NP$$

- snad ne (přece řešit je těžší než zkontrolovat, kdaps inf. bezpečnosti....)
- 1 ze 7 matematických „problémů tisíciletí“
- \$1.000.000 za vyřešení

7 USPOŘÁDÁNÍ

• problémy můžeme uspořádat

$A \leq B$ A jde efektivně převést na B

např. 3 SKUPINY \leq 4 SKUPINY

(jak: přidej člověka nekompatibilního s někým)

4 SKUPINY \leq 3 SKUPINY

(těžší)

dokonce pro všechny $A \in NP$

$A \leq$ 3 SKUPINY ... NP-úplný problém

$A \sim B$ $A \leq B$ a $B \leq A$

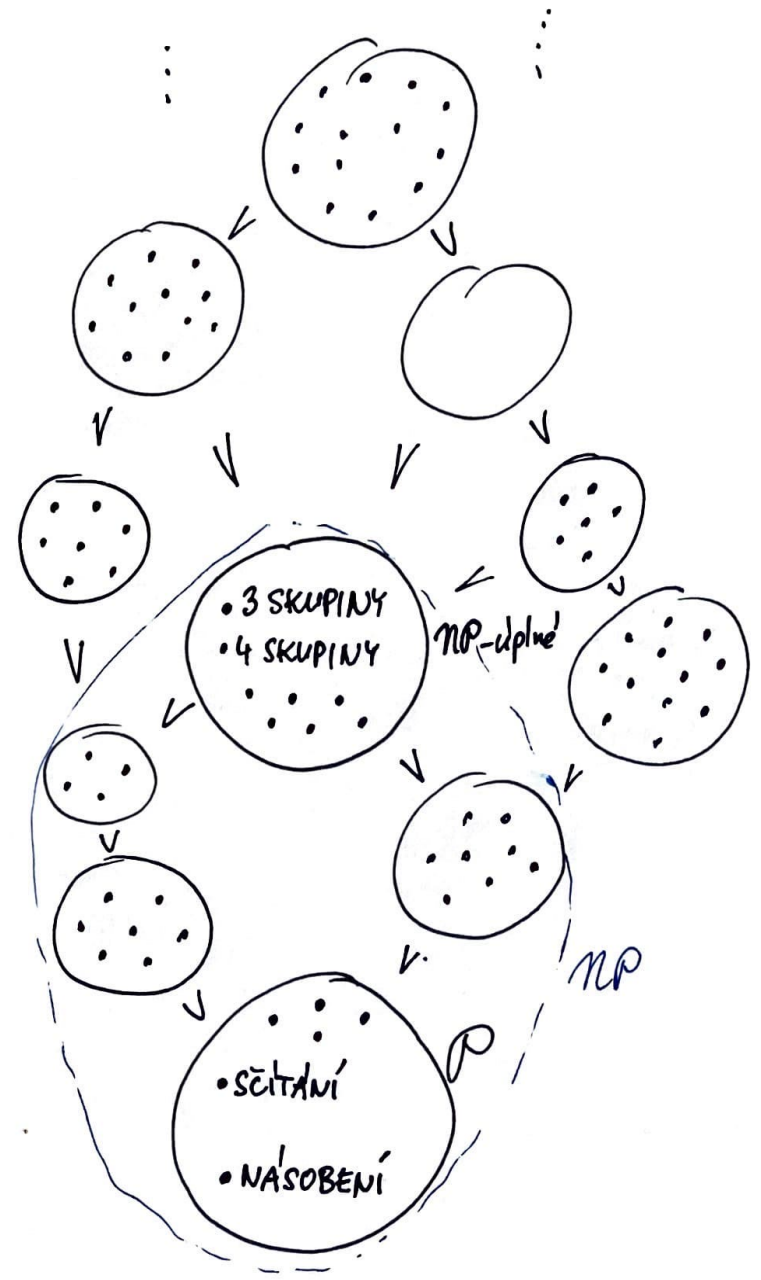
• důležité pro praxi: kde je konkrétní problém na obrázku?

• důležité pro lepší pochopení složitosti:

- jak popsat všechny problémy v \bigcirc ? (např. kdy $A \in P$?)

- kdy $A \leq B$?

- jak řešit všechny problémy v \bigcirc ? ("superalgoritmus")



8 SYMETRIE

- 3 zásadní otázky
- jak popsat všechny problémy v \mathcal{O} ?
 - kdy $A \leq B$?
 - jak řešit všechny problémy v \mathcal{O} ?

mají překvapivě dobré odpovědi v jisté množině výpočetních problémů! ~2000-now
(problémy splňující: omezených podúčet s pevnou konečnou tabulkou)

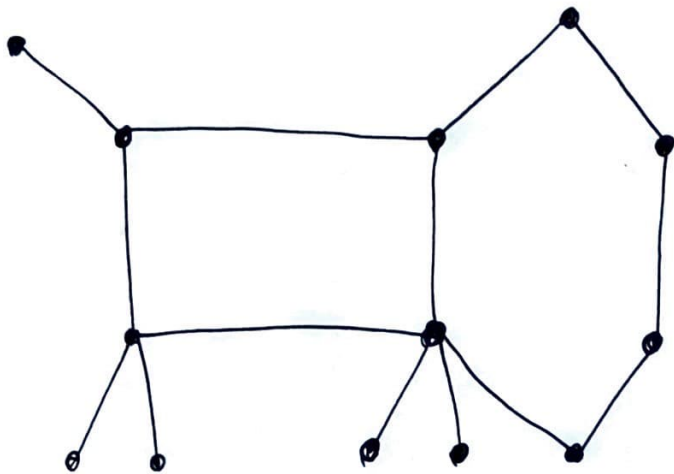
problem \rightarrow matematická struktura \rightarrow její symetrie

- v té množině
- v \mathcal{P} jsou dostatečně symetrické problémy, ostatní NP-důlud
 - $A \leq B$ pokud A je symetrickější (čím symetrickější problém, tím jednodušší)
 - superalgoritmus pro všechny $A \in \mathcal{P}$.

cíl ERC Sy6 POCOCOP (LB, Manuel Bodirsky TU Dresden, Michael Pinskiar TU Wien)

- rozšířit na větší množinu
- zlepšit odpovědi

9) CO JE SYMETRIČTĚJŠÍ?¹²



A

odpovídá problému 3 SKUPINY



B

správně je B ... symetrie, se kterou pracujeme, nejsou úplně očividné!

10 ZÁVĚR

co matematici umí: položit zásadní, přesné, konkrétní
a křásné otázky (jako $P \stackrel{?}{=} NP$)

co —||— neumí: odpovědět

ale, ale, ale, ... :