

SAT

Odlučitveni problem:

S množica (grafi, štavila, matrice, ...)

$D \subseteq S$ (povezani grafi, parnišnica, obrnljiva, ...)

Odlučitveni problem: ali dan $x \in S$ pripada D ?

1) Kako predstavimo elemente S s pod. strukturo?

2) Algoritem:

VHOD: x

IzmOD: $\begin{cases} \text{True} & x \in D \\ \text{False} & x \notin S \end{cases}$

SAT

Ali je dana Booleva formula φ izpolnjiva?

Ali obstaja valvacija $x_1 \mapsto \perp$ pri kateri je φ enak T ?

$$\begin{array}{l} x_1 \mapsto \perp \\ x_2 \mapsto T \\ \vdots \\ x_n \mapsto \perp \end{array}$$

Algoritem: prihakimo ve valvacije.

Če imamo v φ spremenljivke x_1, \dots, x_n ,
je različnih valvacij 2^n .

Časovna zahtevnost: $\Theta(2^n)$ kjer je n število spremenljiv

$$\Theta(2^{|M|})$$

$\frac{|M|}{n}$

$|M|$ velikost φ

NP poln

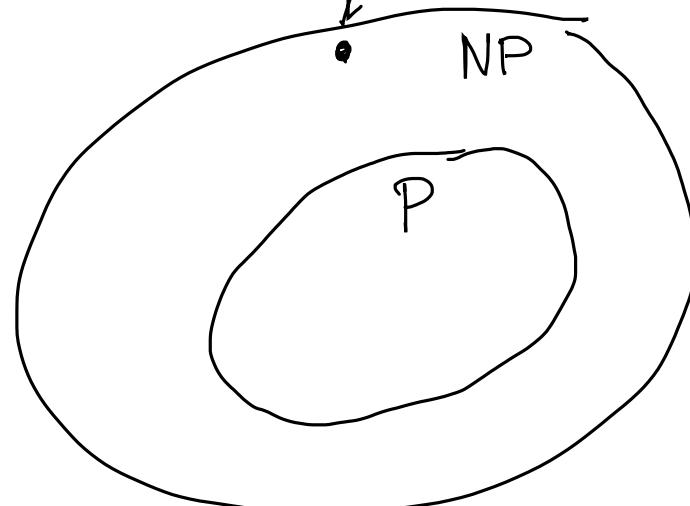
P

Odgovor znamen poiskati v čase $\Theta(p(n))$
 "lakhi"

↑ polinom

NP

problem, kjer lahko hitro pravimo rešitev
 ↓ v polinomskem času



$$P \subseteq NP$$

Problem D je poln, če
 lahko vsak drug problem
učinkovito prevedemo na D.

SAT je NP-poln

1) $SAT \in NP$

Ali lahko odgovorimo na vprašanje

"Ali je φ izpolnjiva?"

$\varphi \in SAT?$

če dobimo ustrezni nasvet?



NASVET: Vrednotenje, pri katerem je φ resnična.

2) Vsah $D \in NP$ lahko prevedemo na SAT,

Ideja: obstaja Turingov stroj T , ki ~~pravilno~~ reši D
s pomočjo nasvetu v času $p(n)$ polinomom

Delovanje stroja T opisemo z Boolevo formulo $\varphi_f^{(x)}$ tako,
da je $\varphi_f^{(x)} \in SAT \iff$ odgovor na $x \in D$ je da.

Primer prevedbe na SAT

3COL : Dan je graf $G = (V, E)$. Ali lahko vozlišča povezavamo s tremi barvami tako, da sta nasahi dve sosednji vozlišči različnih barv?

$V = N_1, \dots, N_n$ vozlišča barve 1, 2, 3

$\{N_i, N_j\} \in E \quad \dots \quad N_i$ in N_j sta povezani

Spremenljivke:

$C_{i,k}$ za $i = 1, \dots, n,$ $k = 1, 2, 3$, voznišče N_i je barve k

3COL

$$\left(\bigvee_{i=1}^m (C_{i,1} \vee C_{i,2} \vee C_{i,3}) \right) \wedge$$

Nah v_i je pobarvan + naj eno barvo

$$\left(\bigvee_{i=1}^m \bigvee_{1 \leq k < l \leq 3} \neg (C_{i,k} \wedge C_{i,l}) \right) \wedge$$

v_i ni hkrati pobarvan + dvece
barvama

$$\left(\bigvee_{\{N_i, N_j\} \in E} \neg \left(\bigwedge_{k \in \{1,2,3\}} C_{i,k} \wedge C_{j,k} \right) \right)$$

povsem voliti v_i in v_j
hista iste barve

$$n = |V|, \quad m = |E|$$

Število spremenljivk: $3n$

Velikost formule: $3n + m \cdot 3 \cdot 2 + m \cdot 3 \cdot 2$

$$\mathcal{O}(n+m) = \mathcal{O}(|V| + |E|)$$

Povezanost

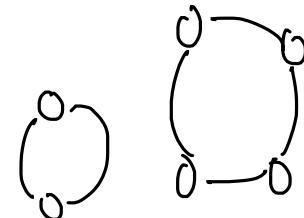
$$G = (V, E)$$

Ali je G povezan?

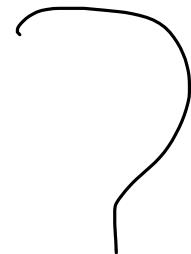
1) Ugotovimo v linearem času, ali je G povezan.

Če je povezan: formula T

Če ni povezan: formula I



To je čudno!



a

Zakaj je to med najarni?

Sudoku

1) Prevedemo na barvanje grafe + 9 barvam.

Vozlišča: kvadrati (81 vozlišč)

Povezave: kvadratna povezava kadar sodobujeta
v skupini vrstici, stolpcu ali 3×3 kvadratu.

Zapolnjeni kvadrati?

DP

"še da popraviti + 9 barvam"

2) Brute force:

Spremenljivke $X_{i,j,k}$ $i, j, k \in \{1, 2, \dots, 9\}$

polje (i, j) vsebuje število k

Sudoku formula

$$\left(\bigwedge_{i,j=1,\dots,9} \bigvee_{k=1,\dots,9} x_{ijk} \right) \wedge$$

(i,j) je ~~je~~ v praten

$$\left(\bigwedge_{i,j=1,\dots,9} \bigwedge_{1 \leq k < l \leq 9} \neg (x_{ijk} \wedge x_{ijl}) \right) \wedge$$

(i,j) ni zapoly'm
dvakrat.

banka se ne ponovi v
stolpcu, vrstici ali 3×3

\wedge

Zacetno stanje:

Na kvadratih

(a_i, b_i) je upisan k_i
pon'icem $i = 1, \dots, m$

$$\bigwedge_{i=1,\dots,m} x_{a_i, b_i, k_i}$$

Hadamardova matrika

Spremenljivke:

$$X_{i,j} \quad i, j \in \{1, \dots, n\}$$

$$X_{i,j} = \begin{cases} T & \text{če je polje } (i,j) = 1 \\ L & = -1 \end{cases}$$

Formula:

$$\begin{array}{c} \diagdown \quad \diagup \\ \text{---} \quad \text{---} \\ 1 \leq i < j \leq n \end{array}$$

za i -to in j -to vrstico

"Skalarni produkt i-te in j-te vrstice = 0"

NOVE SPREMENLJIVKE za

RACUNANJE SKALARNEGA PRODUKTA ?