

Univerzitetni programerski maraton

FINALE 2025 – rešitve nalog

Tomaž Hočevar

Poštevanka

Izpiši tabelo poštevanka velikosti $N \times N$ v podani obliki.

- poravnava stolpcev
 - širina vrednosti N , $N*N$

		1	2	3	4
	---+	-----	-----	-----	-----
1		1	2	3	4
2		2	4	6	8
3		3	6	9	12
4		4	8	12	16

```
N = int(input())
cell_width = len(str(N * N)) + 1
label_width = len(str(N))
```

```
print(" "*label_width + " |" +
      "".join([f"{i:>{cell_width}}" for i in range(1, N + 1)]))
print("-"*label_width + "-+" + "-"*cell_width*N)
```

```
for i in range(1, N + 1):
    print(f"{i:>{label_width}} |" +
          "".join([f"{i*j:>{cell_width}}" for j in range(1, N + 1)]))
```

Kazalec

Iz slike kazalca izračunaj uro.

- poiščemo središče, najbolj oddaljen del
 - kazalec je dovolj dolg
- izračunamo kot
 - $\text{atan2}(y,x)$
- iz kota izračunamo uro
 - 1 ura ... $2\pi/12$
 - koordinatni system
- pazi na uro 0 oz. 12

```
**  
***  
***  
**  
***  
*o
```

```
dy, dx = y-y0, x-x0  
a = atan2(dy, dx)  
h = 2*pi/12  
t = 3 - round(a/h)  
if t<=0: print(t+12)  
else: print(t)
```

Matrični koren ničā

Min. št. ničel v matriki A z neneg. elementi, da je $A^2 = 0$?

- dvojiška matrika
- maksimalno št. enic

$$\left[\begin{array}{|c|} \hline \text{---} \\ \hline \end{array} \right] \times \left[\begin{array}{|c|} \hline \text{---} \\ \hline \end{array} \right] = \left[\begin{array}{|c|} \hline \square \\ \hline \end{array} \right]$$

– skalarni produkt vrstice in stolpca mora imeti v vsakem členu ničlo

- $A_{y,x} = 1$, s čim vse se množi? $A_{x,*}$
 - diagonalā $A_{x,x} = 0$
 - $A_{y,x} = 1 \rightarrow$ vrstica x mora imeti same ničle
 - “cel” stolpec $A_{*,x}$ je lahko 1

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & & 1 & & & \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & & 1 & & & \\ 1 & & 1 & & & \\ 1 & & 1 & & & \end{bmatrix}$$

- stolpca $A_{*,x1} = 1, A_{*,x2} = 1 \rightarrow$ vrstici x1 in x2 morata biti 0
- k nepraznih stolpcev $\rightarrow n \cdot k - k \cdot k = k(n-k)$ enic (max pri $k=n/2$)

- $n^2 - \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor (n - \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor) \dots$ blok cca. $n^2/4$ enic

Čemaž

Učinkovito simuliraj premikanje po trikotnem območju.

- majhen gozd ($n \leq 2000$), veliko korakov ($k \leq 10^9$)
- v $O(n^2)$ korakih smo izven gozda
 - $O(pn^2)$... TLE
- premike obravnavamo po diagonalah
 - v $O(n)$ diagonalah smo izven gozda, $O(pn)$... ok
- zadnja diagonalna je lahko delna, smer alternira
- izračunamo kumulativne vsote po diagonalah
 - $h+w$ diagonal
 - $\text{diag}(d, x1, x2)$... vsota $g[y][x]$ na diagonalah $d=x+y$ med stolpcema $x1, x2$

```
1011011
1101110
0111AbFg
1101CEh
1011dI1
0101J11
      k
```

Datotečni sistem

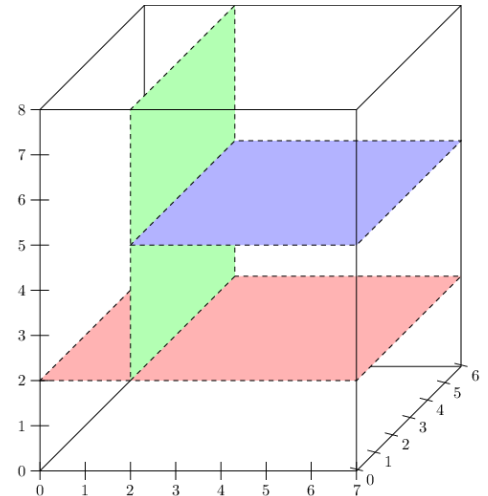
Datotečni sistem v binarni obliki predstavi kot drevo datotek.

- implementacijska naloga
- preberemo celotno zaporedje bajtov
- sprehodimo se po datotečnem sistemu
 - bfs/dfs
 - beremo opise imenikov, imeniških vnosov, i-nodeov, atributov, imen
 - delo s posameznimi bajti in biti
 - podatkovni bloki datotek so nepomembni
 - shranjujemo v slovar: naslov -> struktura
- izpišemo drevesno strukturo
 - dfs (globina za zamik)
 - formatiranje pravic, časov, ...

Pregrajevanje sobe

Pregradi sobo po opisanem postopku, da bo najmanjši prostor čim večji.

- dinamično programiranje?
 - stanje/podproblem: (št. pregrad, x , y , z)
 - izbor odmika pregrade od stene
- samo 3^n zaporedij smeri rezov
 - kako velik del odrezati v fiksni smeri?
- bisekcija po velikosti min. prostora
 - preverimo vseh 3^n zaporedij potez
 - vsakič odrežemo čim manj, da odrezani prostor doseže trenutno mejo
- $O(\log d \cdot 3^n \cdot n)$



Raketa

Izmed N motorjev jih izberi K, da bodo maksimizirali razmerje med skupnim potiskom in maso.

- požrešne rešitve:

- izbereš K motorjev z najboljšim razmerjem p_i/m_i

✘

- iterativno dodajaš motorje, da max. skupno razmerje $P+p_i / M+m_i$

✘

- bisekcija po učinkovitosti E

✓

$$\frac{\sum p_i}{\sum m_i} \geq E$$

$$\sum p_i - E \sum m_i \geq 0$$

$$\sum (p_i - E m_i) \geq 0$$

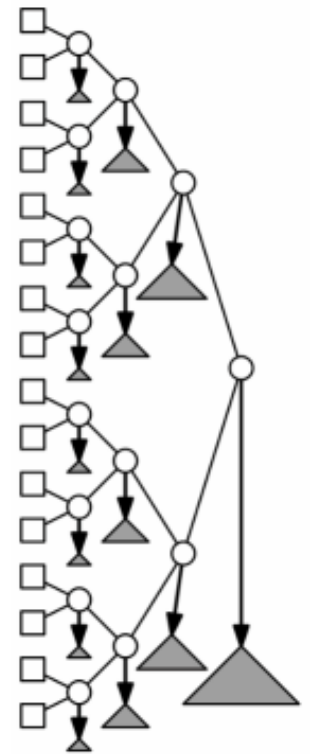
- urediš in izbereš K elementov z največjo vrednostjo $p_i - E m_i$

- vsota ≥ 0 -> učinkovitost E je dosegljiva, sicer ni

Demografski urad

2D poizvedbe o vsoti znotraj pravokotnika s spremembami.

- klasičen problem
- kompresija koordinat ... $x = O(n)$
- 1D: Fenwick tree, segment tree, ...
- 2D Fenwick tree?
 - prostor: $O(x^2)$
- 1. dimenzija: Fenwick tree
 - prostorsko učinkovito “polno” drevo z n vozlišči
- 2. dimenzija: sparse segment tree
 - začetni interval $[1, \max]$ režemo po potrebi
- $O(n \log^2 n)$



Superniz

Izračunaj prekrivanja pripon-predpon za vseh N parov nizov.

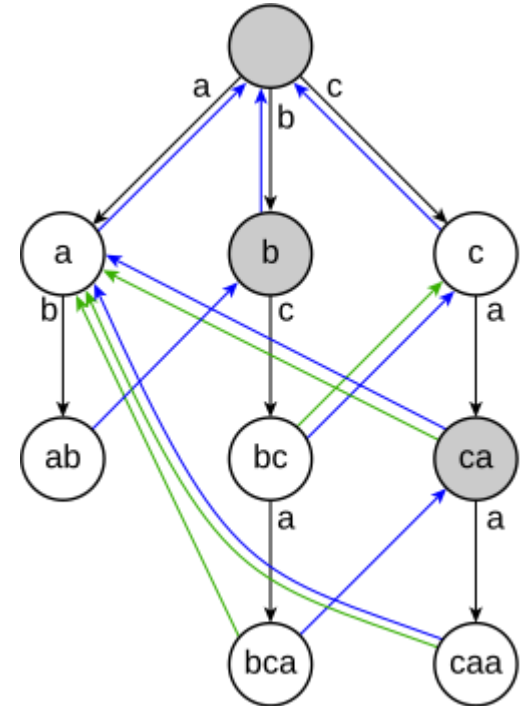
ABCAB**AABACA**

AABACAAABBACAA

- $O(N^2)$ parov
 - KMP, hash, ... $O(N^2S) = TLE$
- slovar: predpona \rightarrow seznam nizov, pripona \rightarrow seznam nizov
 - $O(NS)$ hashev
- obravnavamo vedno krajše pripone zadnjega niza p
 - dokler ne najdemo nepraznega seznama
 - spotoma odstranimo neveljavne (že uporabljene) nize
- $O(NS)$

Superniz

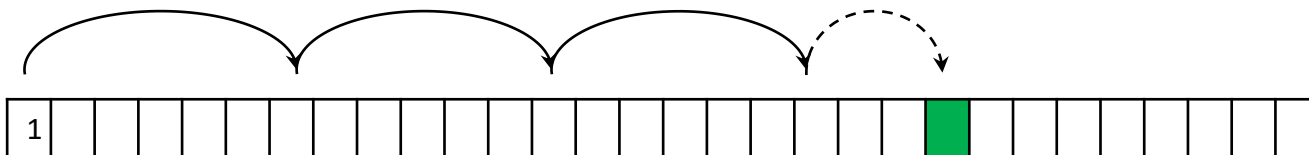
- brez hashev?
- Aho-Corasick
 - posplošitev KMP za iskanje več vzorcev sočasno
 - dodamo: množica nizov, ki pripadajo vozlišču (urejeni po zap. št.)
 - $O(N S \log N)$
- simulacija požrešnega postopka
 - “odstranimo” zadnji niz p iz AC drevesa (množic)
 - x = končno stanje niza p v drevesu
 - sledimo povezavam (failure links) do prvega še aktivnega vozlišča (z neprazno množico)
 - naslednji niz s je prvi iz množice



Ugani rešitev

S poizvedbami funkcije $f(x) = a^x \% p$, poišči x : $f(x) = 2025$

- $x=1 \rightarrow a$
- recimo, da poznamo p
 - diskretni logaritem: veliki korak, mali korak ($k=\sqrt{p}$)
 - $a^x = a^{vk+m}$
 - preverjamo št. velikih korakov (v)
 - ali obstaja m : $a^m \equiv 2025 a^{-vk} \pmod{p}$
 - vnaprej tabeliramo vrednosti a^m
 - $O(\sqrt{p})$



Ugani rešitev

- kako poiščemo p ?
- kdaj se a^j prvič prelije čez p ? $a^1 = f(1), \dots, a^{j-1} = f(j-1), a^j \neq f(j) = r$
 - $a^j = kp + r, \quad k < a < p$
 - $O(\log p)$ poizvedb
- p je največji prafaktor števila $b = a^j - r$
 - problem: $b = O(p^2) \quad p < 10^9, b < 10^{18}$
- alternativa
 - dodatna poizvedba $a^{j+1} = k'p + r'$
 - pazi: $a^{j+1} > 10^{18}$
 - $g = \gcd(b, b')$ je večkratnik p -ja
 - g je verjetno sestavljeno število
 - več dodatnih poizvedb? $p = \gcd(b, b', b'', \dots)$

Ugani rešitev

- razcep na prafaktorje ($b < 10^{18}$, $b = k p$)
 - preverimo in okrajšamo male prafaktorje do 10^6
 - ostane nam
 - a) praštevilo ($< 10^9$)
 - test praštevilstki (delitelji do $\sqrt{10^9}$, Fermat, Miller-Rabin, ...)
 - b) produkt dveh velikih praštevil ($> 10^6$)
 - faktorizacija: Pollard's rho, Brent, ...