

CTU Open 2016

Prezentace řešení úloh

Aerial Archeology

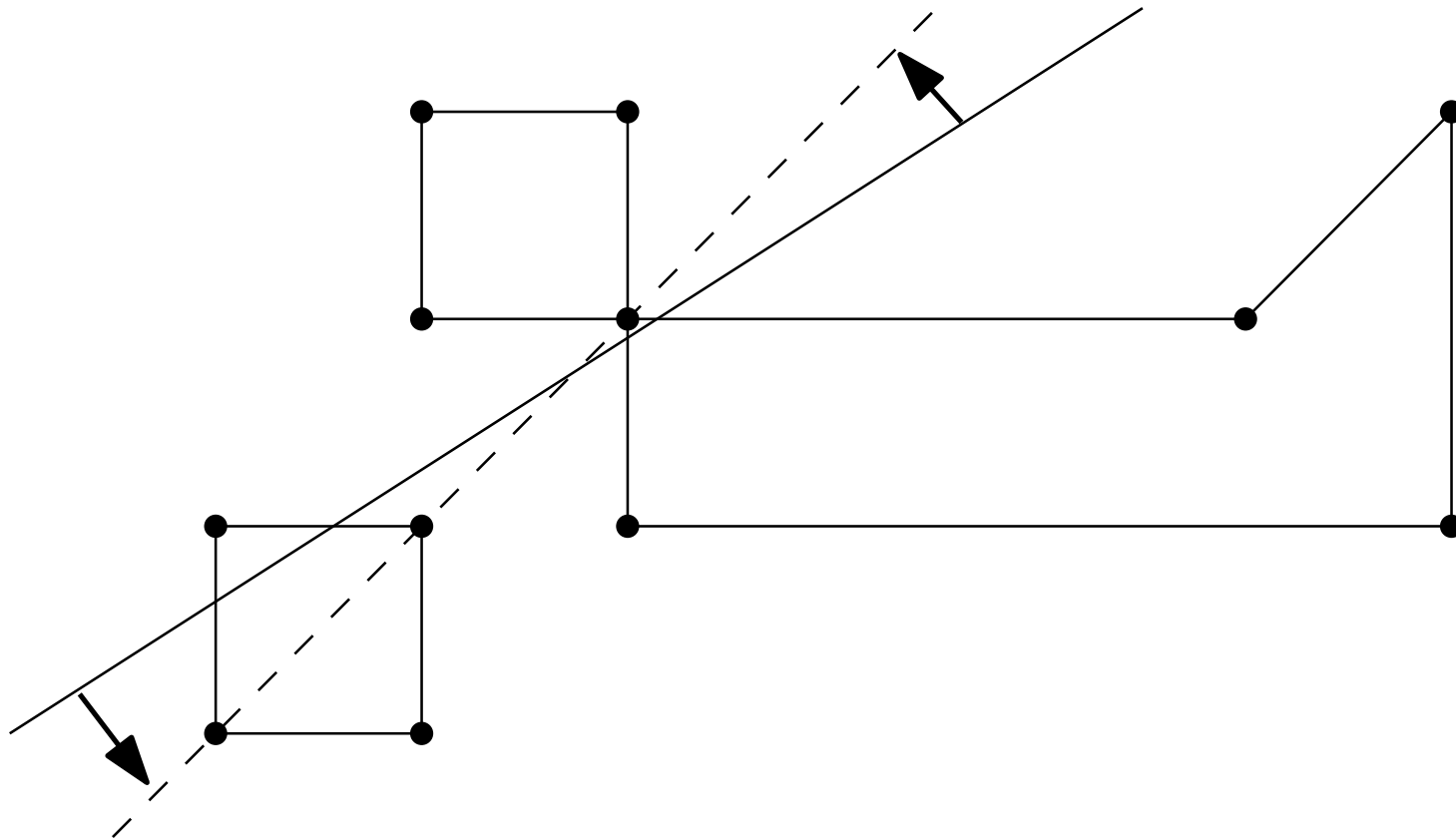
Arch(a)eology

- Vyzkoušet všechny přímky



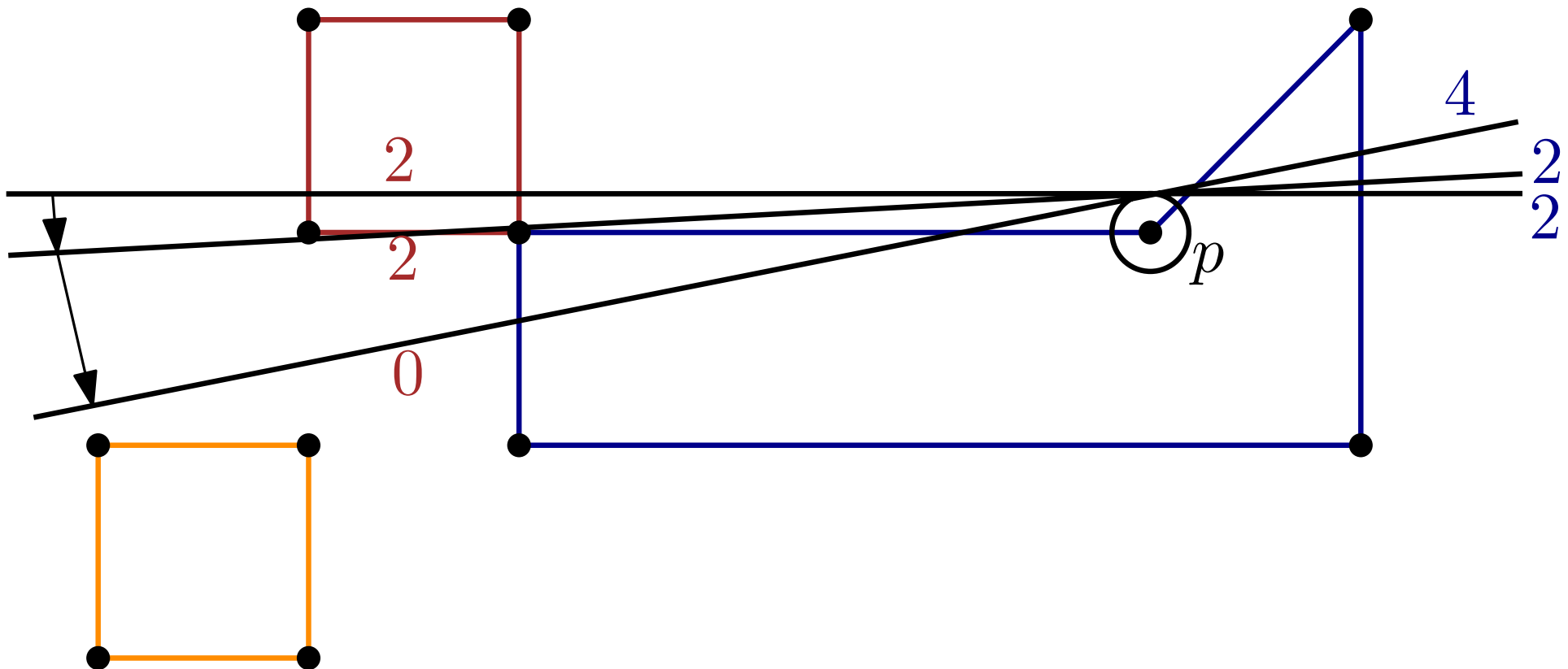
Pomalé řešení

- Stačí přímky těsně vedle dvojice vrcholů
- $O(n^3)$: $O(n^2)$ přímek $O(n)$ práce za každou



Zametací přímka

- Otáčíme okolo každého vrcholu a udržujeme počty průniků s hranicí každého mnohoúhelníka
- $O(n^2 \log n)$



Hot Air Ballooning

Hot Air Ballooning

- Načteme seznamy jako čísla.
- Rozdělíme je na číslice a vložíme do množiny.
- Tuto množinu vložíme do množiny množin.
- Vypíšeme velikost množiny množin.
- Lze řešit samozřejmě i jinak.

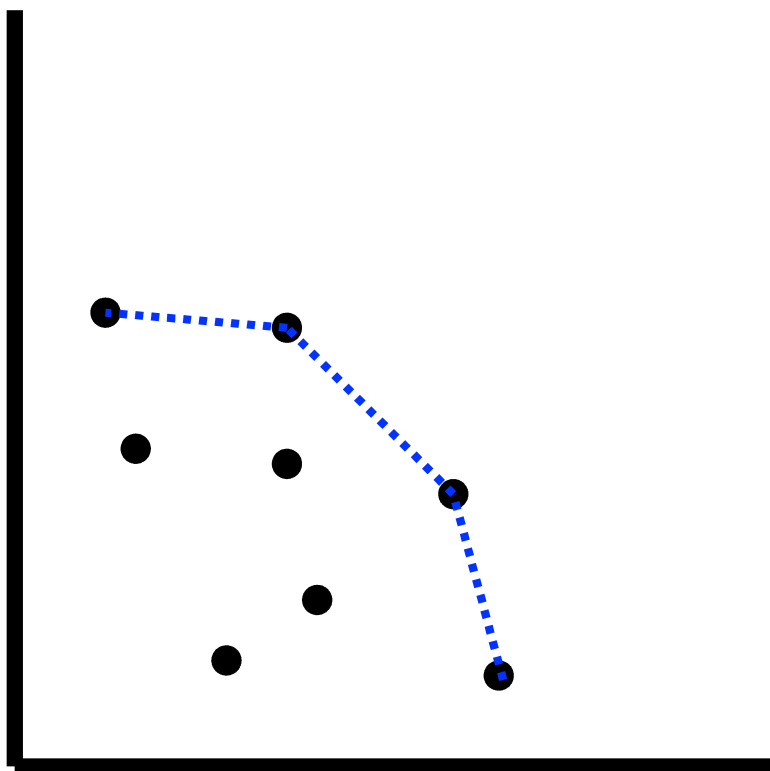


```
#include <iostream>
#include <set>
using namespace std;

int main(void) {
    int count;
    while(cin >> count) {
        std::set<std::set<int> >
        container;
        for(int i=0; i<count; i++) {
            int number;
            cin >> number;
            std::set<int> con_num;
            while(number > 0) {
                int num = number % 10;
                number = number / 10;
                con_num.insert(num);
            }
            container.insert(con_num);
        }
        cout << container.size() << endl;
    }
    return 0;
}
```

Cable Connection

Cable Connection



Konvexní obálka,
stačí severovýchodní
část
 $O(N \log N)$

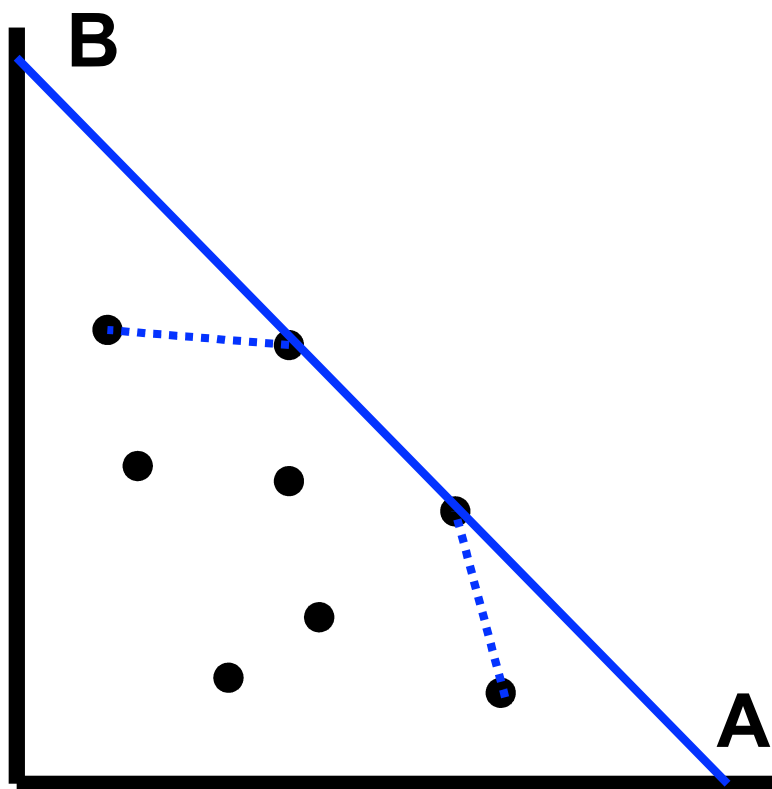
Možnosti:

A. Kabel jde po hraně
obálky
 $O(N)$

B. Kabel prochází jen
jedním
bodem obálky
 $O(N)$

Celkem $O(N \log N)$

Cable Connection



Možnosti:

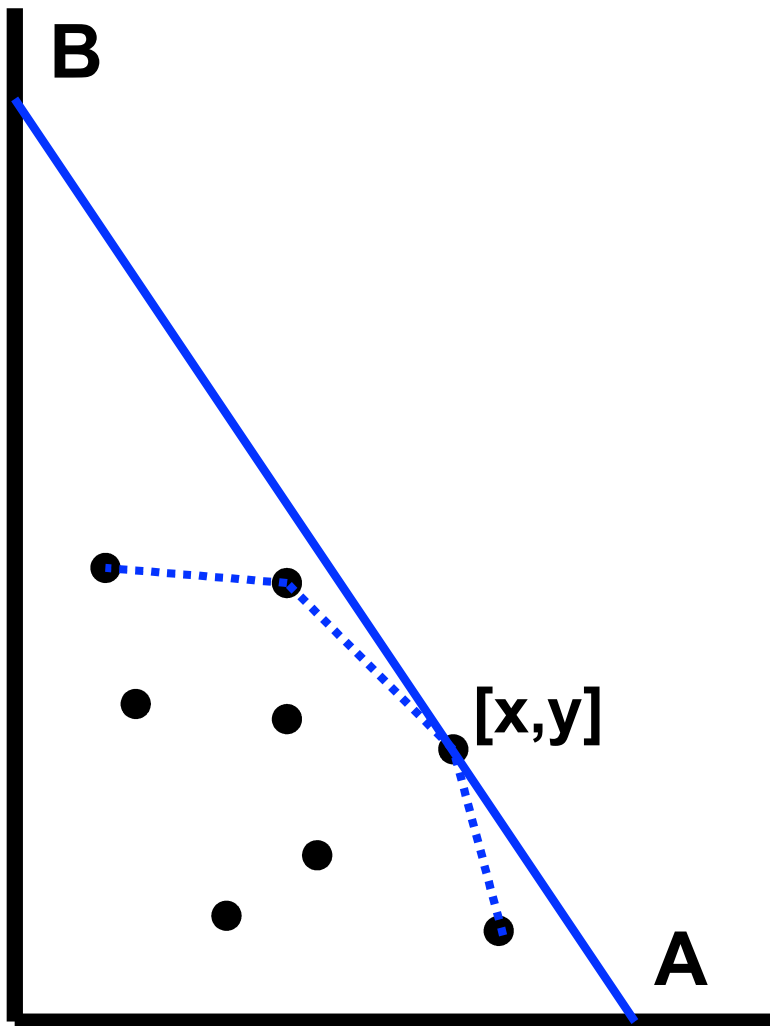
A. Kabel jde po hraně obálky

**Vyzkoušej všechny hrany obálky,
 $O(N)$**

Koncové body kabelu A a B pro každou hranu najdeš v čase $O(1)$

Hranou prolož přímku a najdi její průsečíky s osami

Cable Connection



Možnosti:

B. Kabel prochází jen jedním bodem obálky

Vyzkoušej všechny body obálky,
 $O(N)$

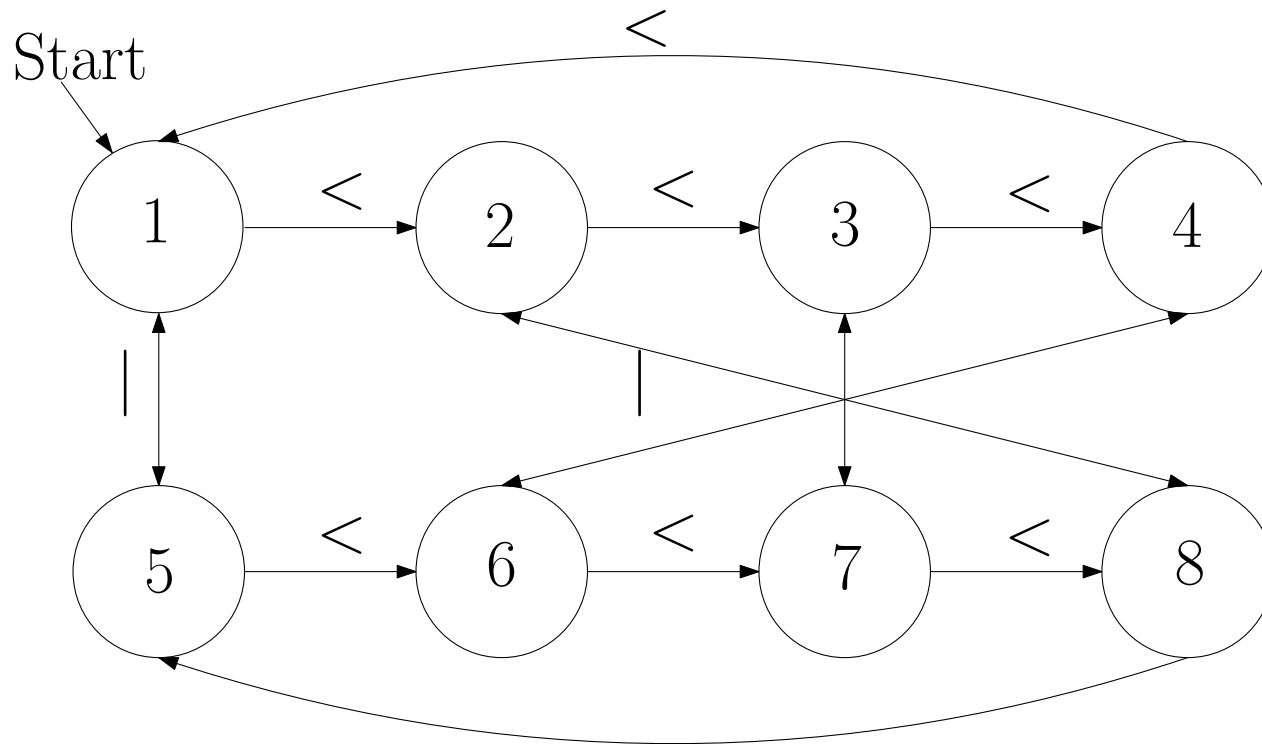
Koncové body kabelu A a B pro každý bod obálky najdeš v čase $O(1)$

**! Analytická geometrie !
! POUŽÍVEJ Taháky !**

Display

Display

- Stavový automat s celkem 8 stavy.
- Přejechy jsou operace.



Display

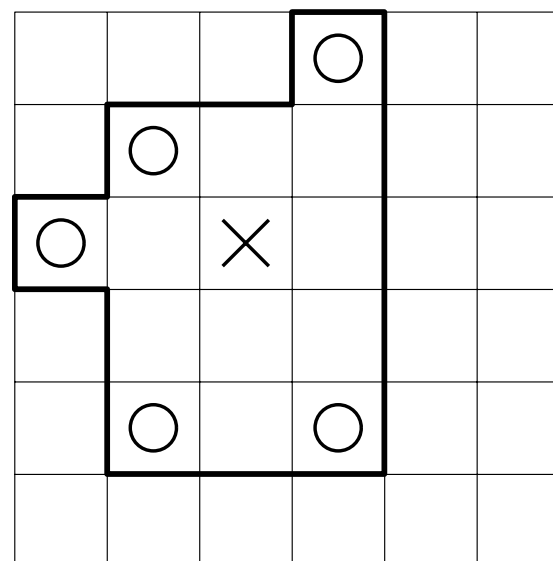
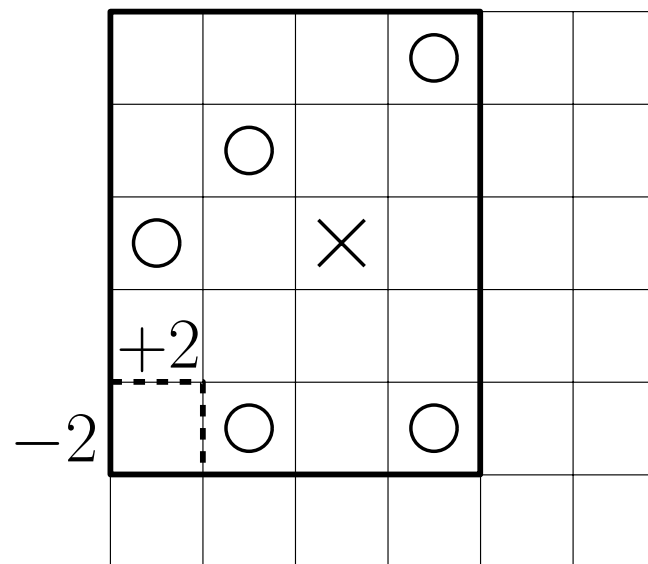
- Stačí implementovat 2 operace např. ($<$, $|$) nebo (\setminus , $|$).
- Ostatní operace lze vyjádřit pomocí dvou implementovaných.

Fence



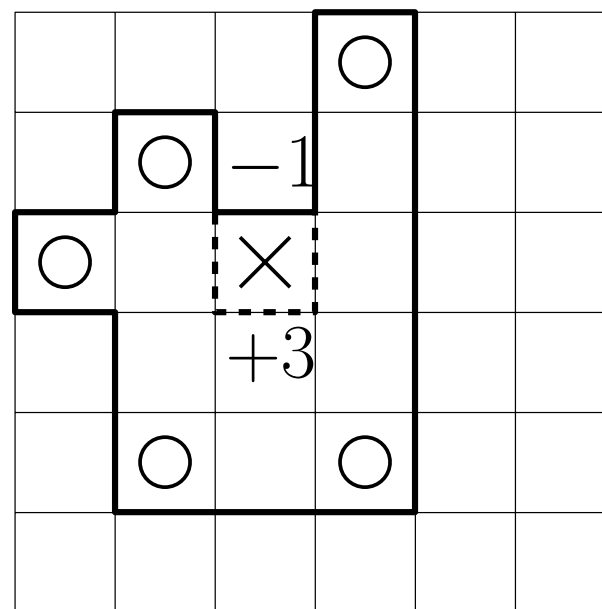
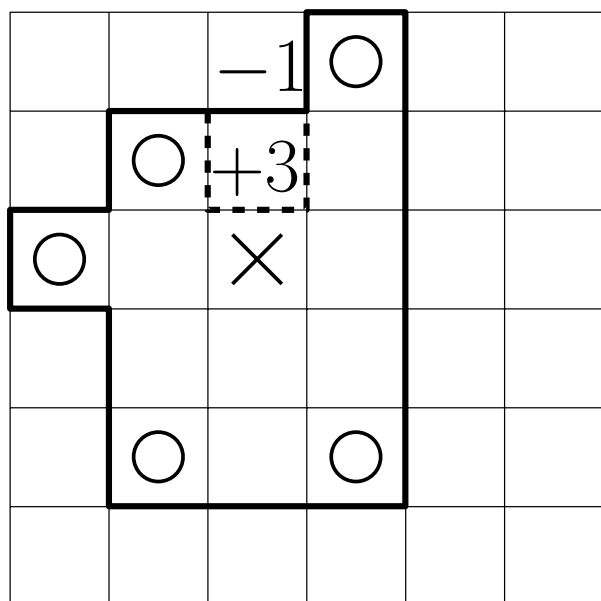
Ohradíme ovce

- Nejmenší obvod má například obdélník
- Lokální úpravy
- Stále stejný obvod



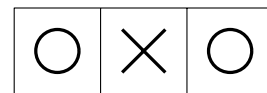
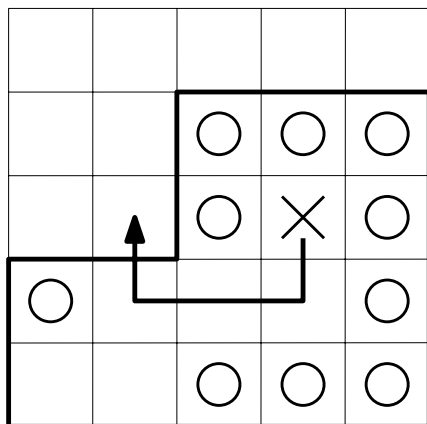
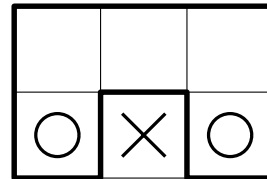
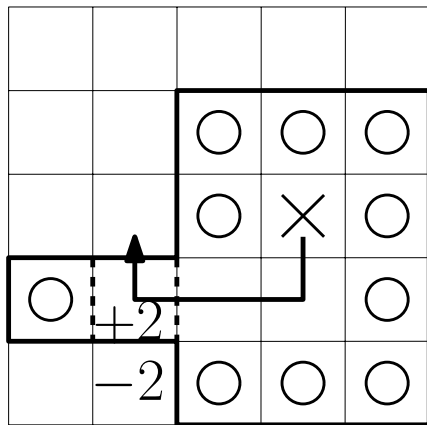
Cesta pro vlka

- Každý čtvereček prodlouží ohradu o 2
- Stačí najít nejkratší cestu od vlka ven z ohrady
- Až na...



Speciální případy

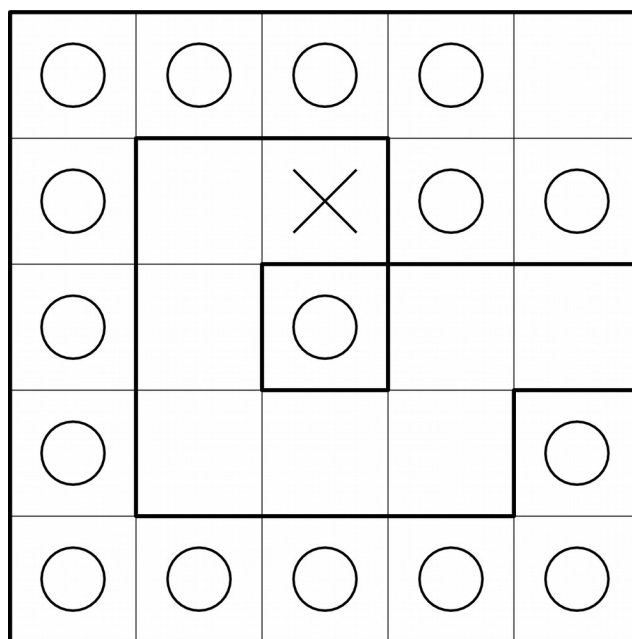
- Cesta rozdělí ohradu



Nemá řešení

Erratum

- Do úlohy se nám vloudila chyba, která byla odhalena až během prezentace řešení.
- Jedná se o to, že v následující situaci vzorová řešení tvrdí, že ohrada existuje, přestože se vlk nemůže dostat ven, pokud se ohrada nesmí sama sebe dotýkat.

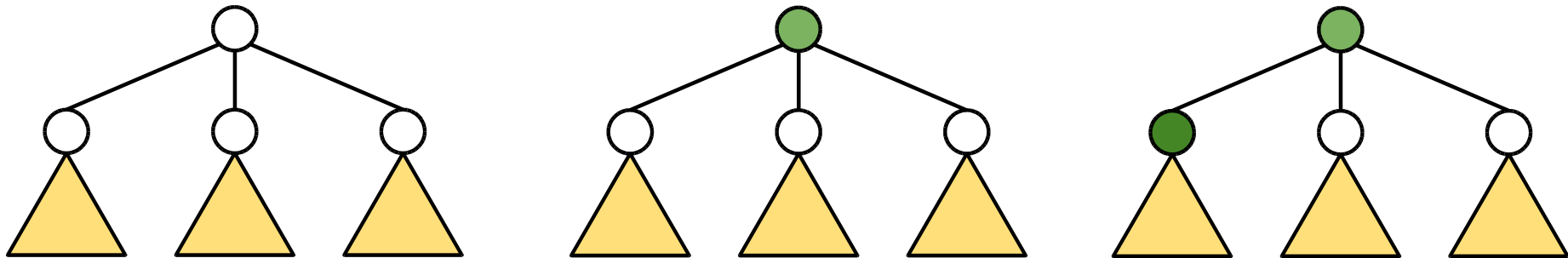


- Za toto nedopatření se omlouváme.
- Další informace naleznete v zadání úlohy.

Tree Stands

Tree Stands

- Requires dynamic programming based solution.
- Keep a 3D table - $\text{counts}[V][K][S]$ - keeping the number of ways to place K stands at a subtree rooted at node V , while the state S of the root is either 0 (has no stand), 1 (has safe stand), 2 (has unsafe stand).



- *Tree stand is safe when it is adjacent with yet another tree stand.*

Tree Stands

- Filling up the table entry of counts[V][K][S] while knowing the answers for all descendants of node V has 2 steps.
- First, we compute number of combinations to place K stands in the subtrees of V, while not placing a stand at node V and keeping track of the state of the combinations – aux[K][S]:
 - S = 0 (no descendant has a stand)
 - S = 1 (all stands in descendant nodes are safe)
 - S = 2 (at least one stand at a descendant node is not safe)

Tree Stands

- Using these auxiliary counts, we can get the answer for $\text{counts}[V][K][S]$ by:

```
counts[V][0][0] = 1;
```

```
for (k = 1; k <= K; k++)
```

```
{
```

```
    counts[V][k][0] = aux[k][0] + aux[i][1];
```

```
    counts[V][k][1] = aux[k-1][0] + aux[k-1][2];
```

```
    counts[V][k][2] = aux[k-1][0];
```

```
}
```

- Do not forget to use modulo operator after combining the counts!!!

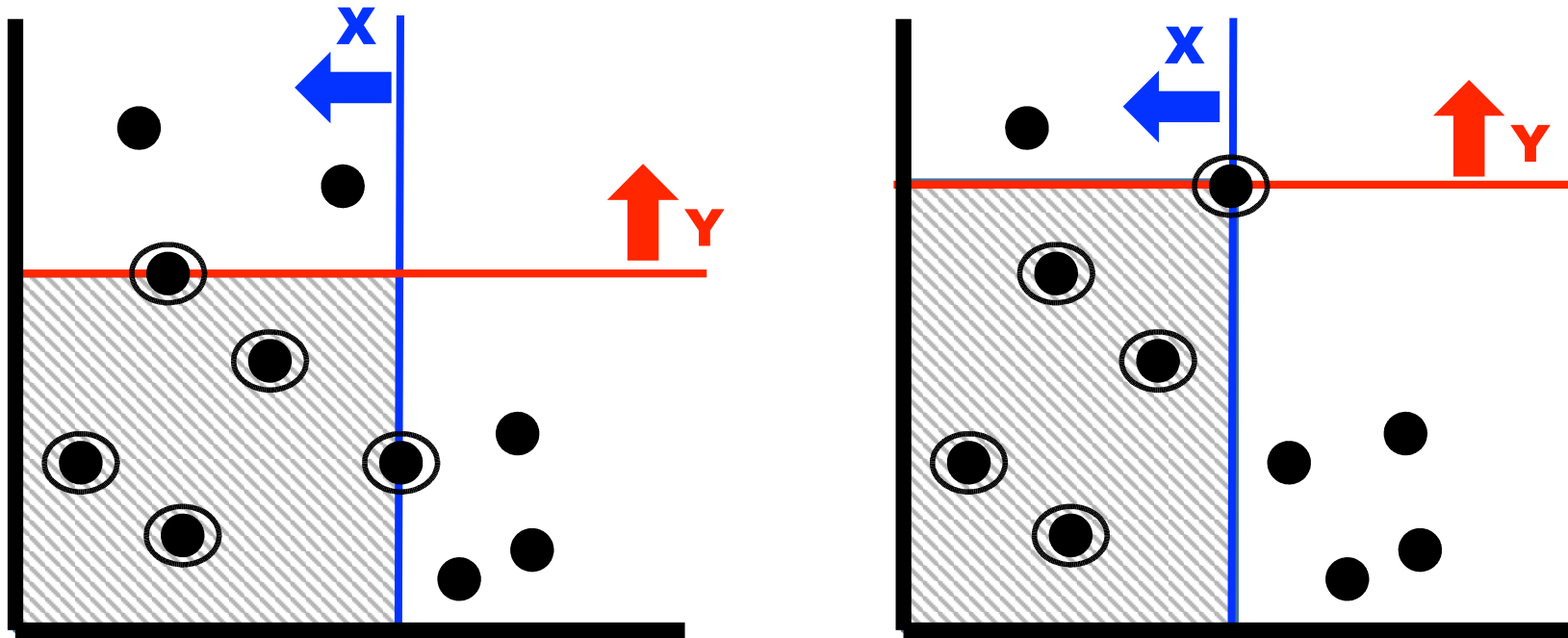
Tree Stands

- Computing the auxiliary counts in $\text{aux}[K][S]$ requires yet another DP solution based on already computed counts $\text{counts}[U][K][S]$ for all descendant nodes U of node V .
 - Combining the combinations in the descendant trees need to be done carefully with respect to the states of their trees.
 - See the testers' solutions for more details.

Orchard

Orchard Division

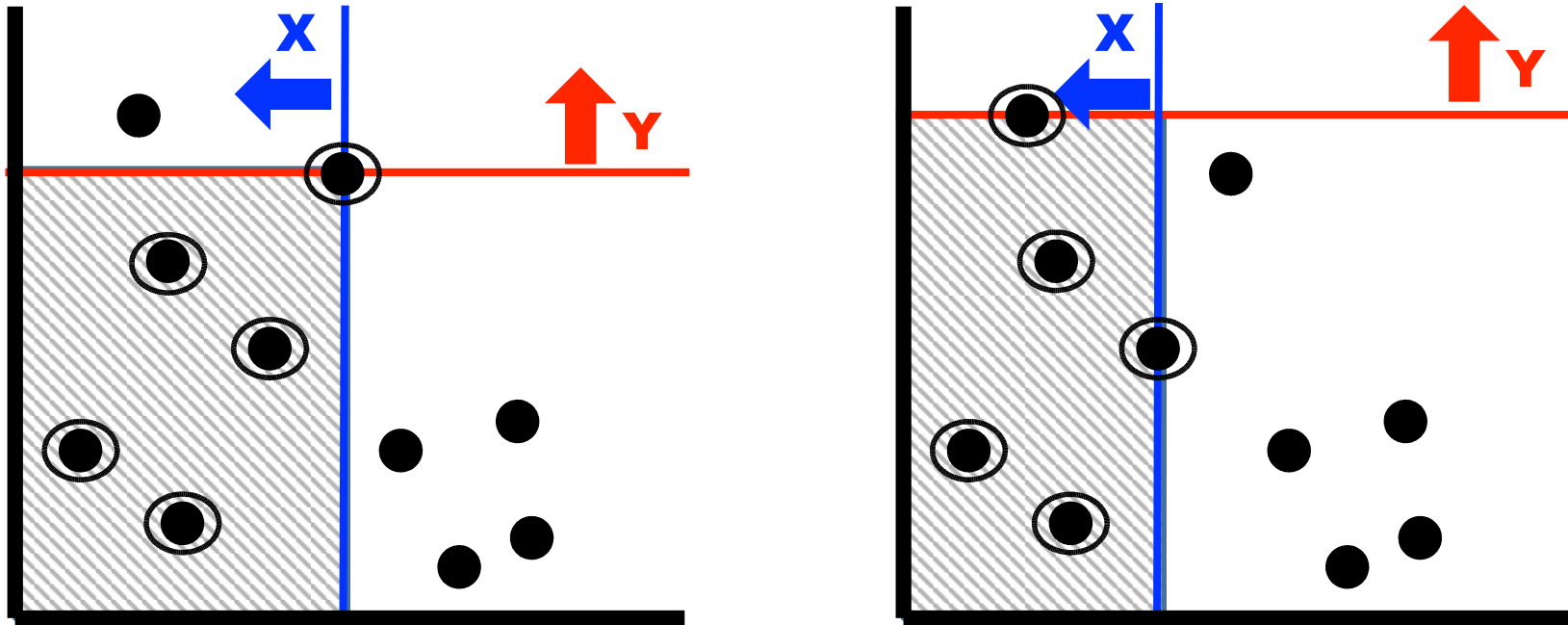
Dvě zametací přímky X a Y na sebe kolmé určují obdélník s kandidáty na opt. řešení



V jednom kroku
posuň Y nahoru k další obsazené y
souřadnici
snaž se maximálně zmenšit X a udržet
kandidáty

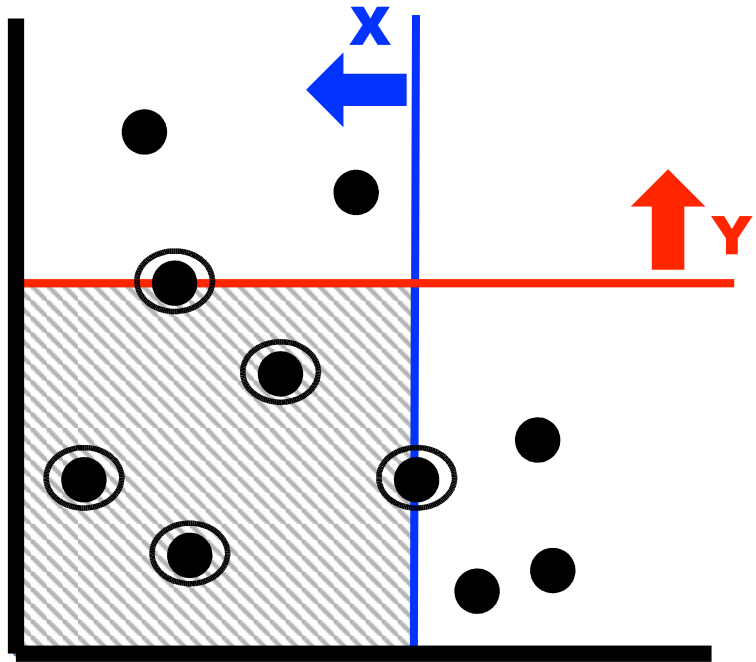
Orchard Division

Dvě zametací přímky X a Y na sebe kolmé určují obdélník s kandidáty na opt. řešení



V jednom kroku
posuň Y nahoru k další obsazené y
souřadnici
snaž se maximálně zmenšit X a udržet
kandidáta

Orchard Division

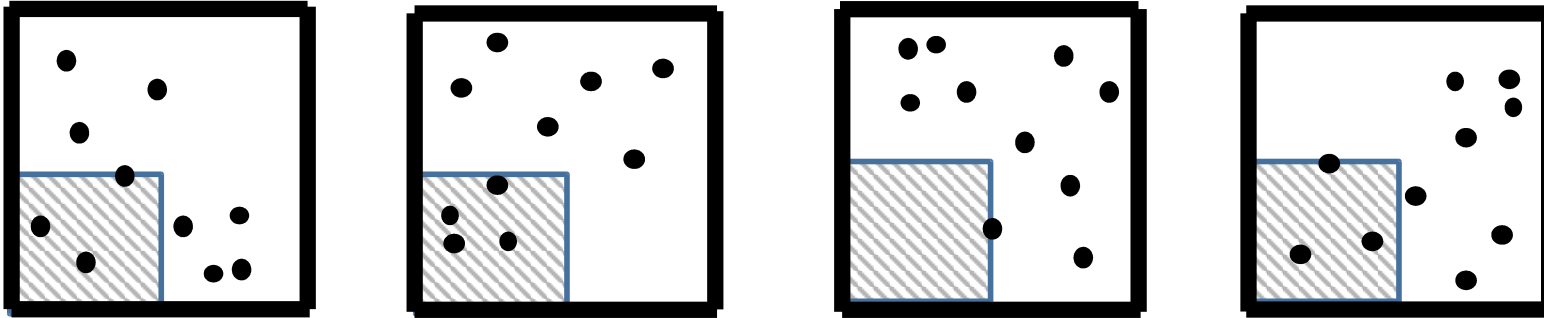


Kandidátní body
ukládej do
max-prioritní
fronty
podle x
souřadnice

Zohledni možnou vertikální a horizontální
kolinearitu

Amortizovaná složitost jednoho kroku $O(\log N)$.

Orchard Division



Čtyři možné rohy, čtyři rotace matice, stejný kód řešení.

**Celkem čtyřikrát,
pokaždé i s úvodním seřazením podle y
souřadnice**

$O(N \log N)$

Orchard Division

Není to tak těžké, celý kód solveru:

```
long long solve() {
    sort(ps, ps+N);
    priority_queue<int> q;
    long long result = -1;
    int x = M;

    for (int i = 0; i < N; ) {
        int y = ps[i].y;
        for (; i < N && ps[i].y == y; ++i)
            if (ps[i].x < x)
                q.push(ps[i].x);
        while (q.size() * 2 > N) {
            x = q.top();
            while (!q.empty() && q.top() == x)
                q.pop();
        }
        if (q.size() * 2 == N) {
            long long area = (long long)(y + 1) * (q.top() + 1);
            if (result == -1 || area < result) {
                result = area;
            }
        }
    }
    return result;
}
```

It's Raining, Man

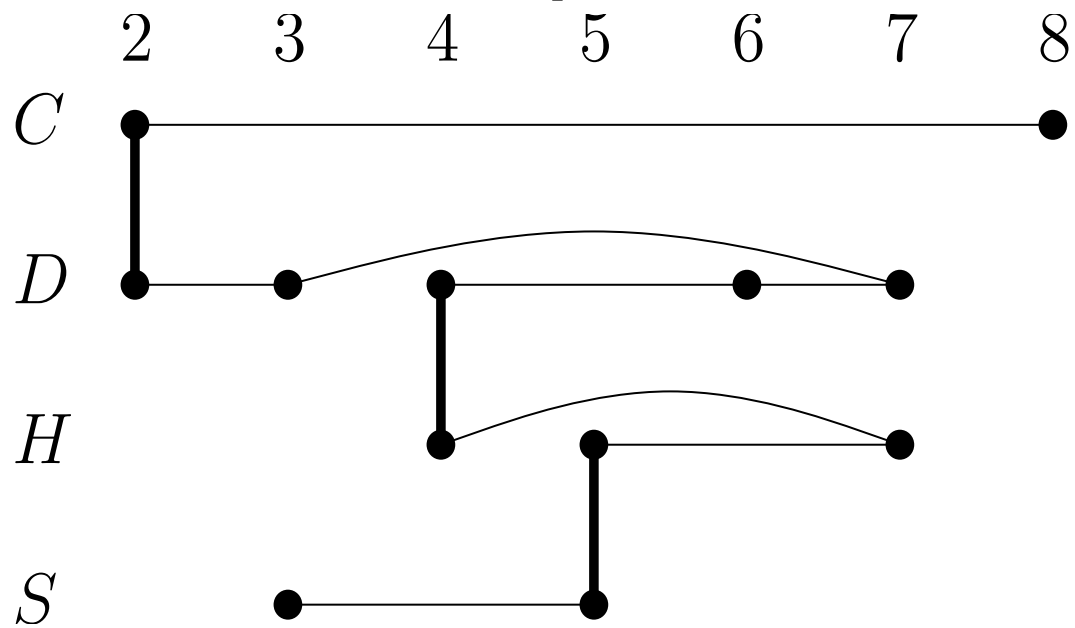
Raining



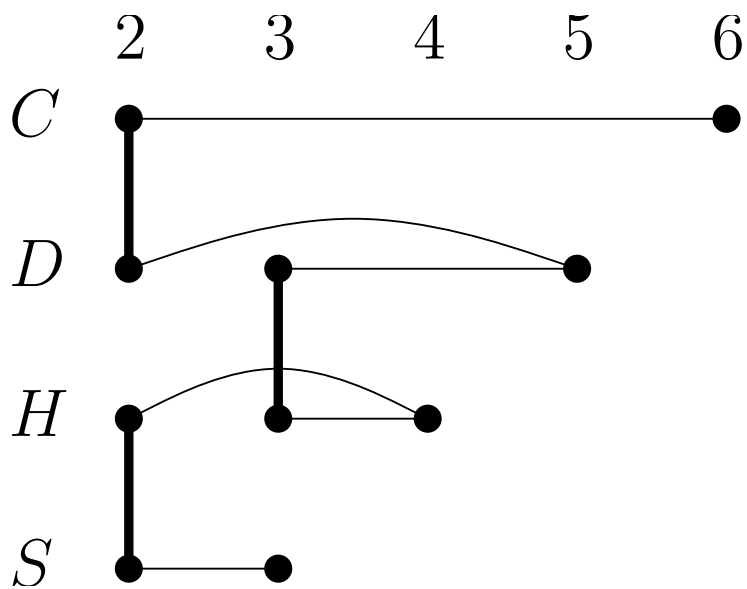
- Karta = vrchol,
- Stejná barva nebo hodnota = hrana
- Hamiltonovská cesta na až 52 vrcholech (příliš)
- Graf je ale speciální
- Rozbor případů

Projdeme jednu barvu po druhé

- Stačí najít cestu mezi barvami

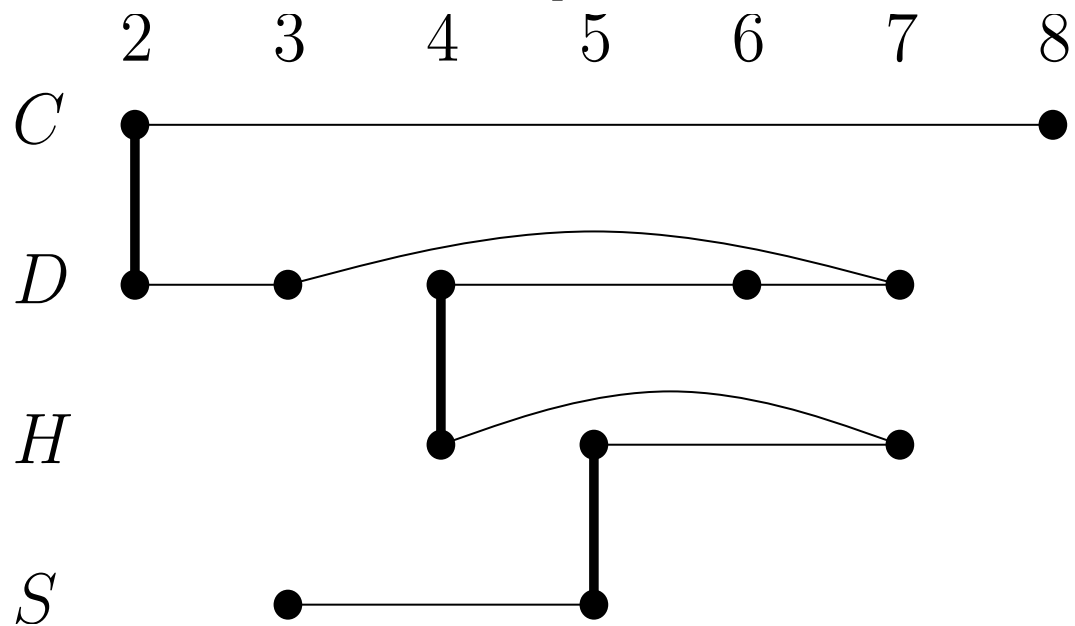


- I toto je cesta

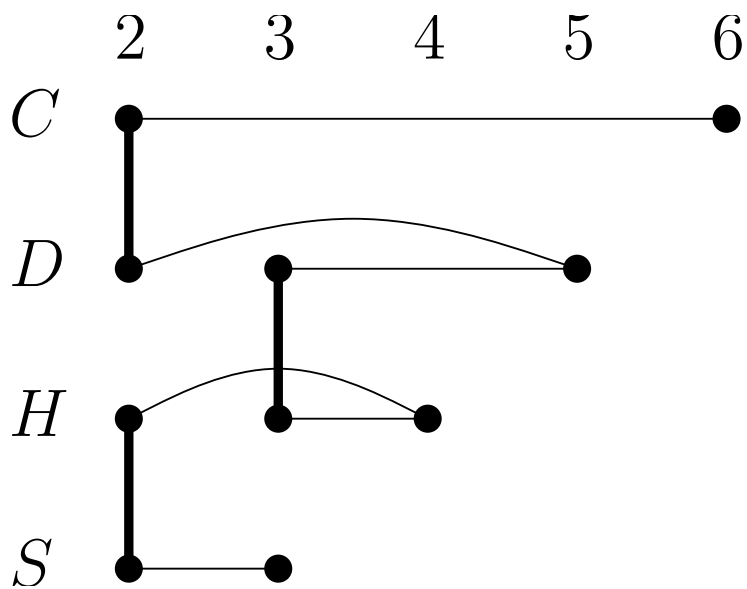


Projdeme jednu barvu po druhé

- Stačí najít cestu mezi barvami

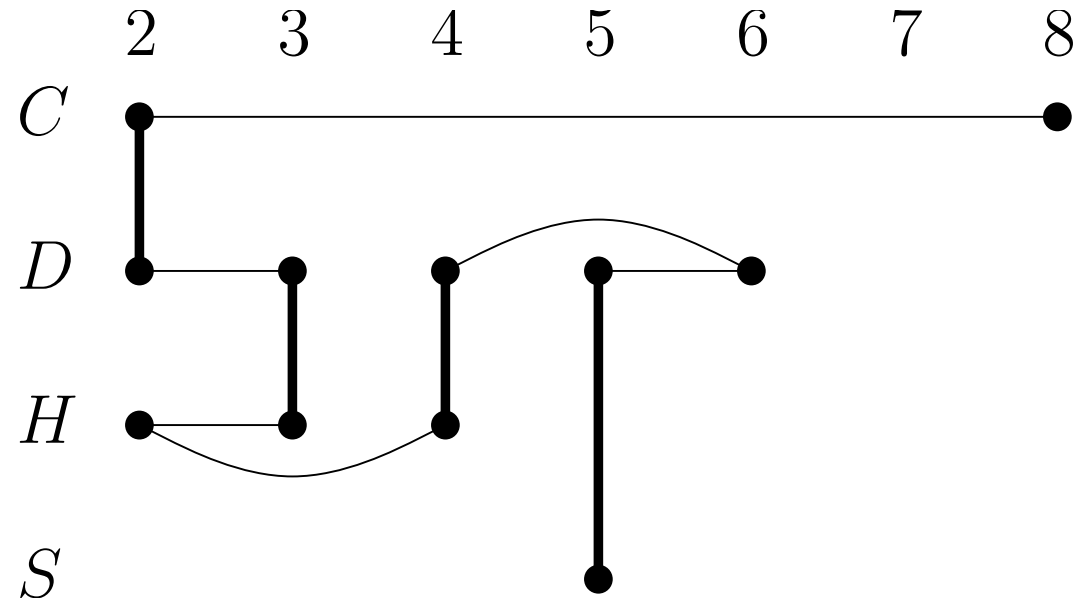


- I toto je cesta

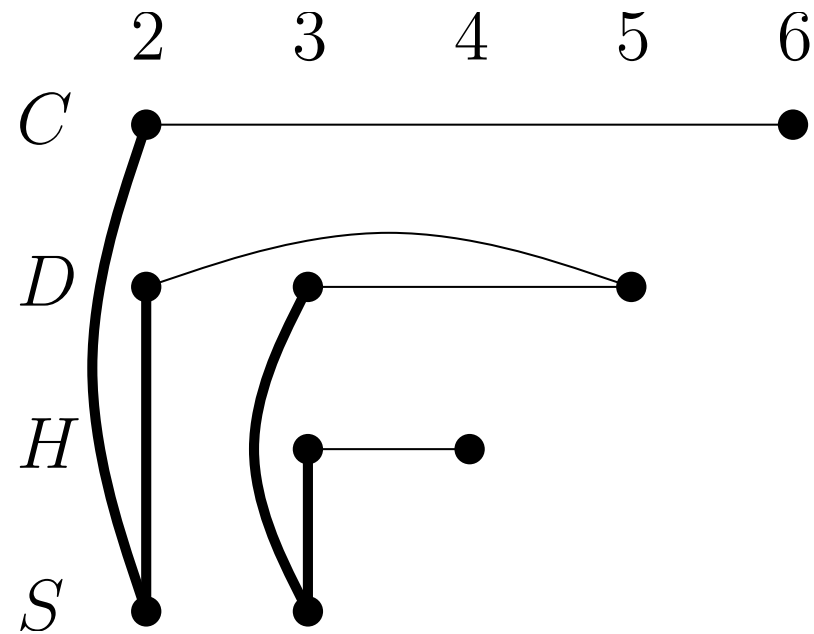


Další možnosti

- Centralizované (v D)



- Úskoky (do S)



Suspicious Samples

60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30



avg

```
int sum = 0;
for (int i=left; i<right; ++i)
    sum += value[i];
return sum / (right-left);
```

60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30



avg1



avg2

```
sum2 = sum1  
      + value[right++]  
      - value[left++];
```

Klouzavý průměr
(moving
average)

60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30

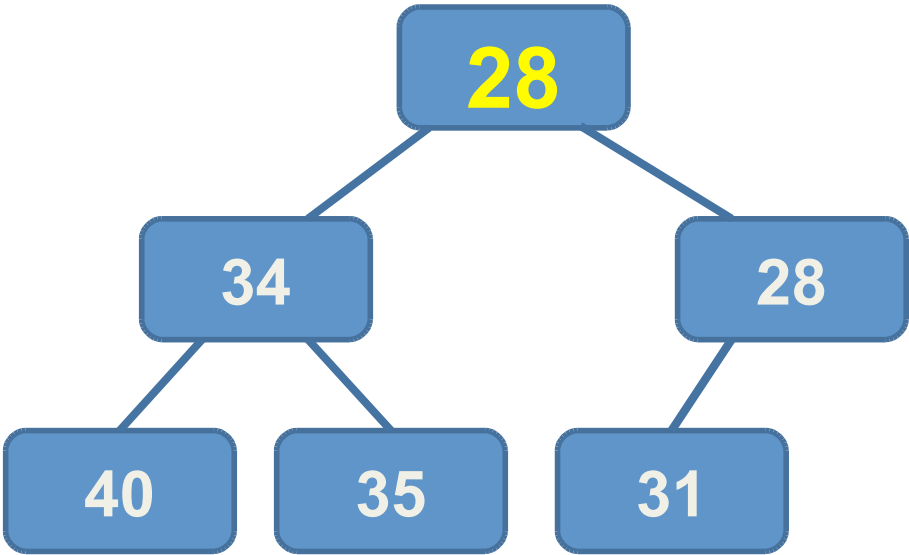
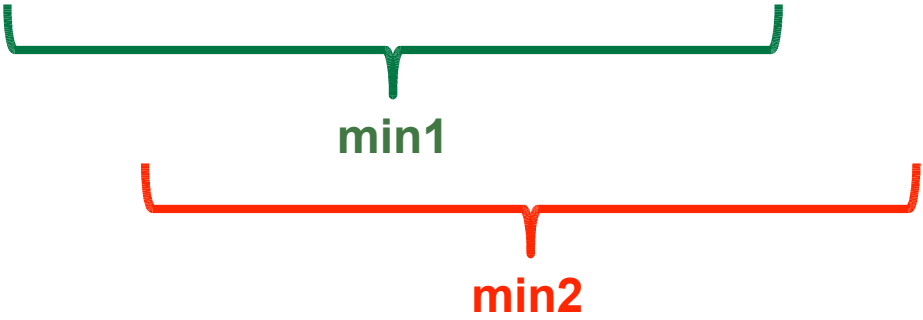


min1



min2

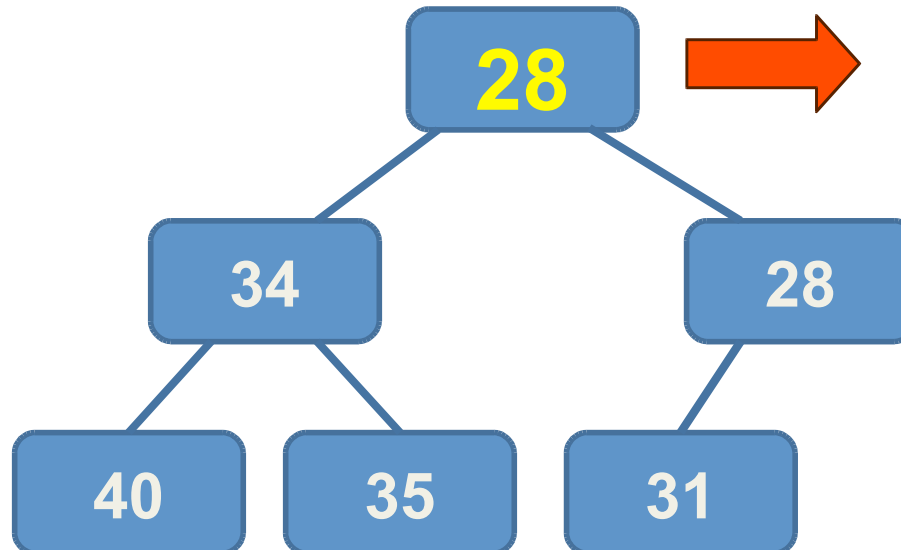
60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30



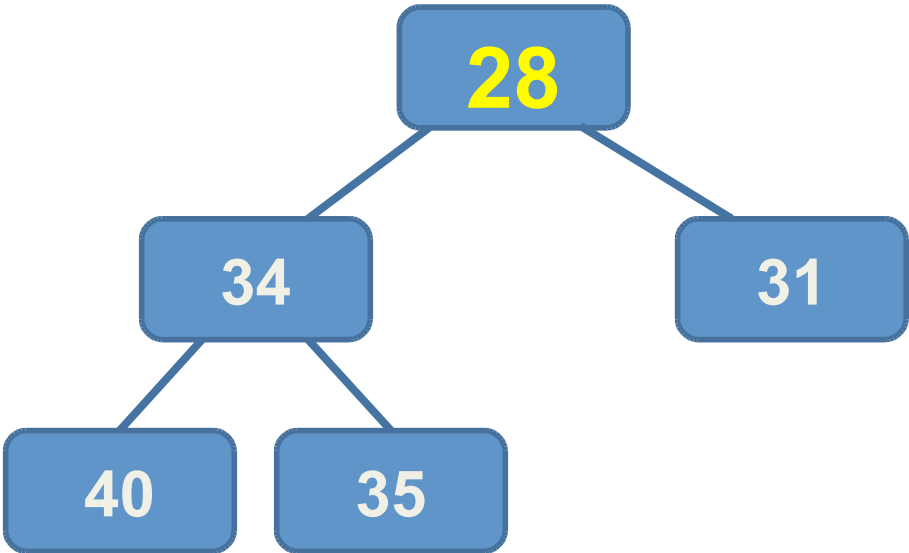
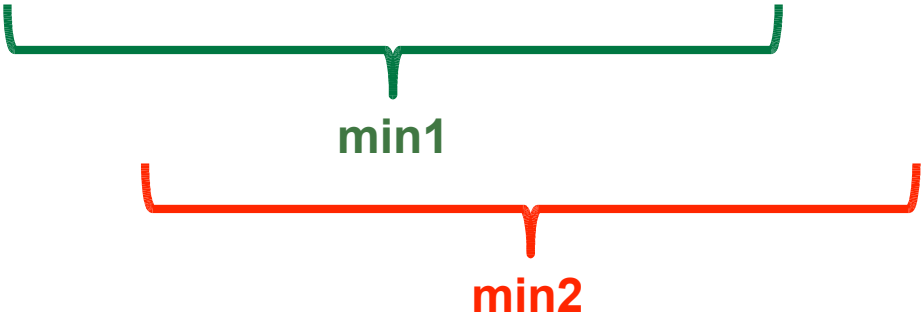
60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30



min2



60	120	180	240	300	360	420	480	540	600
30	28	35	34	40	31	28	2	42	30



Colorful Tribune

Tribune

Latinský čtverec řádu N

1	2	3	4	5
5	1	2	3	4
4	5	1	2	3
3	2	5	1	2
2	3	4	5	1

**Pravidlo: Každý řádek i
sloupec obsahuje všechny
symboly z daných
N symbolů a každý z nich
právě jednou**

**Hledaný prvek porušuje toto
pravidlo**

**Vylož si každý symbol (v
zadání: barvu) jako celé číslo**

Tribune

Latinský čtverec řádu N

1	2	3	4	5
5	1	2	3	4
4	5	1	2	3
3	2	5	1	2
2	3	4	5	1

15	13	15	15	15
----	----	----	----	----

15

15

15

13

15

Odlišné řádkové a
sloupcové součty určují
řádek a sloupec hledaného
prvku

Správná hodnota hledaného
prvku je

Správný součet *minus*
odlišný součet *plus*
hodnota odlišného prvku

Např. $4 = 15 - 13 + 2$

Nemusíme testovat hodnoty
žádných prvků

Stihneme za jeden průchod
 $O(N^2)$

Tribune

Latinský čtverec řádu N

1	2	3	4	5
5	1	2	3	4
4	5	1	2	3
3	2	5	1	2
2	3	4	5	1

15	13	15	15	15
----	----	----	----	----

15

15

15

13

15

Odlišné řádkové a
sloupcové součty určují
řádek a sloupec hledaného
prvku

Správná hodnota hledaného
prvku je

Správný součet *minus*
odlišný součet *plus*
hodnota odlišného prvku

Např. $4 = 15 - 13 + 2$

Nemusíme testovat hodnoty
žádných prvků

Stihneme za jeden průchod
 $O(N^2)$

Problem	OK	WRONG	FIRST
Archeology	0	1	
Baloon	83	128	0:06
Cable	3	7	2:49
Display	53	24	1:41
Fence	0	5	
Huntsmen	5	10	1:51
Orchard	4	45	3:03
Raining	0	80	
Samples	18	164	1:23
Tribune	75	150	0:23
	241	614	