

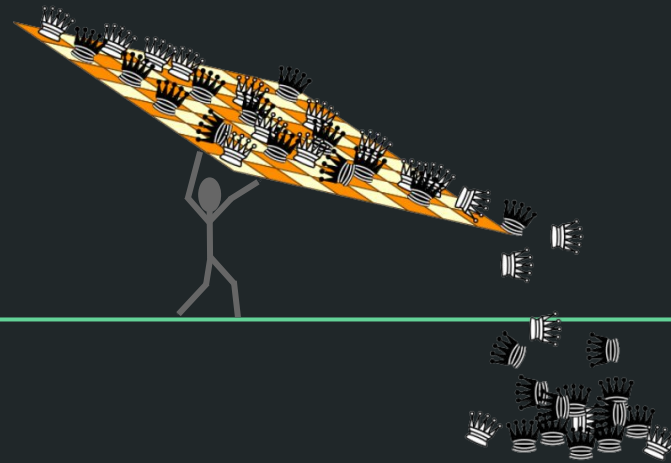
# PilsProg 2021

---

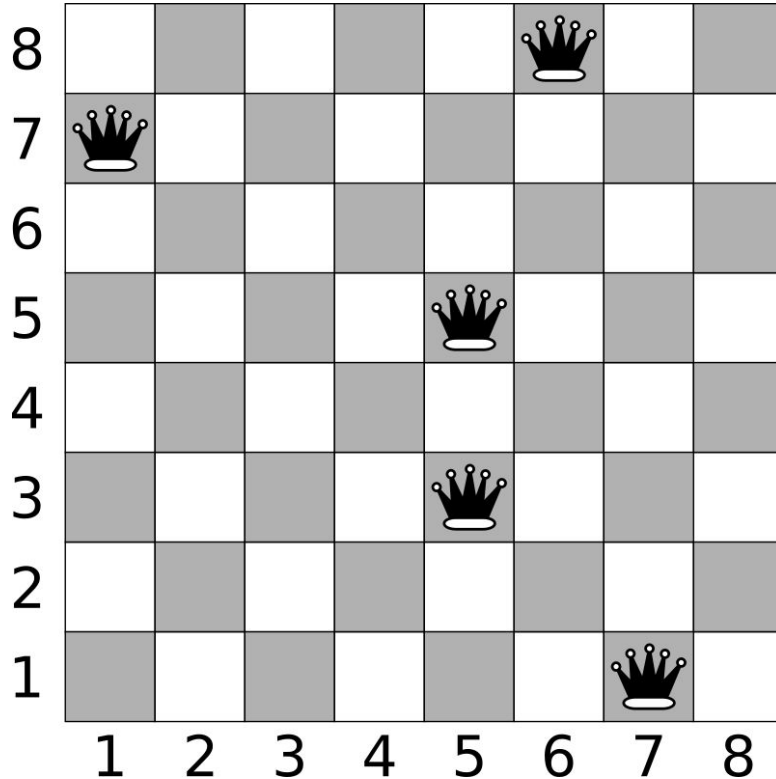
Řešení finálových úloh

Martin Maňák  
27. 3. 2021

# Dámy v ohrožení



# Dámy v ohrožení 1/2



1. Každou dámu započítat do jejího řádku, sloupce, diagonál
2. Pro každou dámu spočítat ostatní dámy ve stejném řádku, sloupci a na diagonálách
3. Vrátit maximum

`n = velikost šachovnice`

```
int row[n], col[n], diag1[2n], diag2[2n]
```

Bod 1:

```
for q in queens:
```

```
    (r, c) = (q.row - 1, q.col - 1)
```

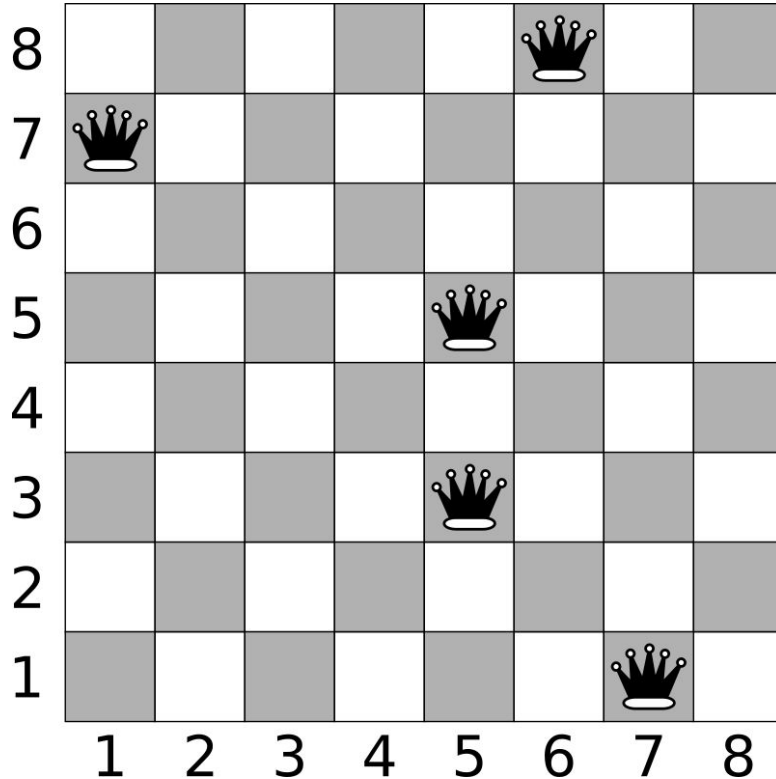
```
    row[r]++
```

```
    col[c]++
```

```
    diag1[r + c]++
```

```
    diag2[n - 1 - c + r]++
```

# Dámy v ohrožení 2/2



1. Každou dámu započítat do jejího řádku, sloupce, diagonál
2. Pro každou dámu spočítat ostatní dámy ve stejném řádku, sloupci a na diagonálách
3. Vrátit maximum

`n = velikost šachovnice`

```
int row[n], col[n], diag1[2n], diag2[2n]
```

Body 2 a 3:

```
m = 0
```

```
for q in queens:
```

```
    (r, c) = (q.row - 1, q.col - 1)
```

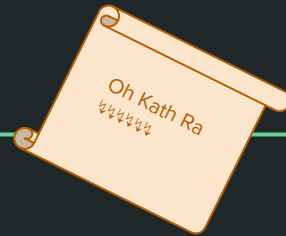
```
    m = max(m, row[r] + col[c]
```

```
            + diag1[r + c]
```

```
            + diag2[n - 1 - c + r] - 4)
```

```
return m
```

# Šifrovaná zpráva



# Šifrovaná zpráva

0	1	2	3	4
T	E	N	I	S
S	L	O	Z	I
T	O	S	T	J
E	L	I	N	E
A	R	N	I	_

TENIS  
SLOZITOST JE LINEARNI

1	3	2	4	0
E	I	N	S	T
L	Z	O	I	S
O	T	S	J	T
L	N	I	E	E
R	I	N	_	A

TENIS  
LOLRZTNIOSINIJE\_STEA

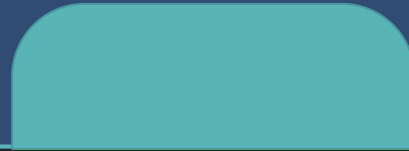
## Zakódování zprávy

1. Z textu odstranit mezery (tyto nebudou kódovány)
2. Vytvořit tabulku (počet sloupců podle klíče)
3. Zapsat text po řádcích do tabulky
4. Poslední řádek tabulky doplnit mezerami
5. Uspořádat sloupce tabulky podle písmena v záhlaví
6. Projít tabulku po sloupcích, ze znaků vytvořit řetězec

## Dekódování zprávy

1. Vytvořit tabulku (počet sloupců podle klíče)
2. Zapsat text po sloupcích do tabulky
3.  $P$  = permutace seřazení znaků klíče  
 $P^{-1}$  = permutace inverzní
4. Změnit pořadí sloupců tabulky podle  $P^{-1}$
5. Projít tabulku po řádcích, ze znaků vytvořit řetězec
6. Odstranit mezery na konci řetězce

Ostrovny



# Ostrovy 1/14

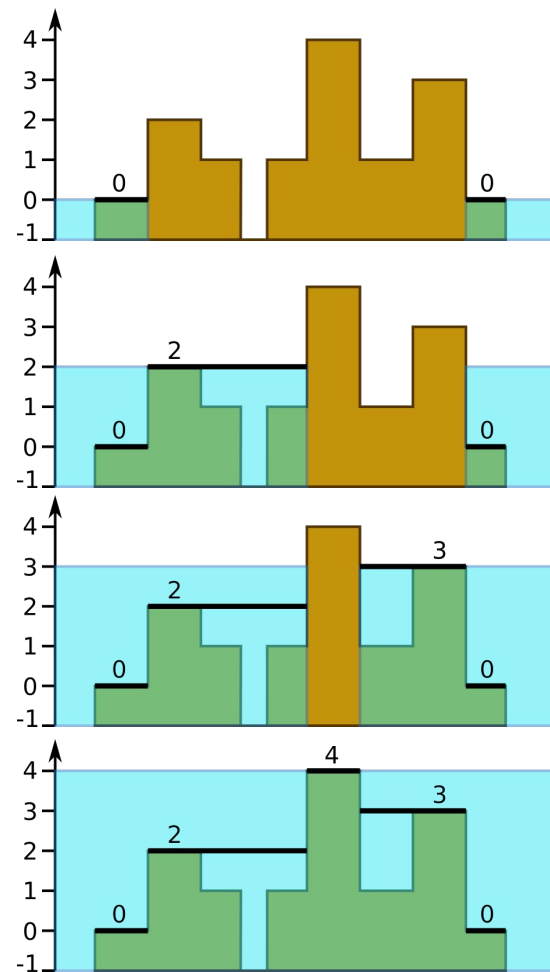
- Připravit záplavovou mapu

$ZM[i][j]$  = výška hladiny, na které bude políčko  $(i, j)$   
poprvé zaplaveno vodou

Výpočet pomocí simulace **vzestupu** hladiny z 0 do maxima pomocí BFS s prioritní frontou, která servíruje níže položená políčka dřív než výše položená políčka.

BFS začíná na vnějším okraji mapy (hladina 0). Do aktuálně zpracovávaného políčka ukládá maximum z jeho výšky a maxima výšek dříve zpracovaných políček.

Sousednost: 4-okolí ← ↑ → ↓





# Ostrovny 2/14

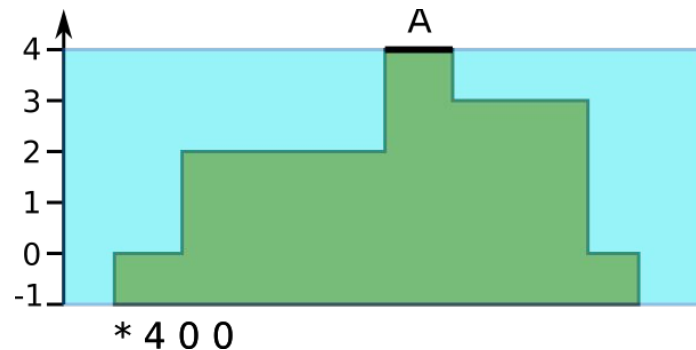
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 3/14

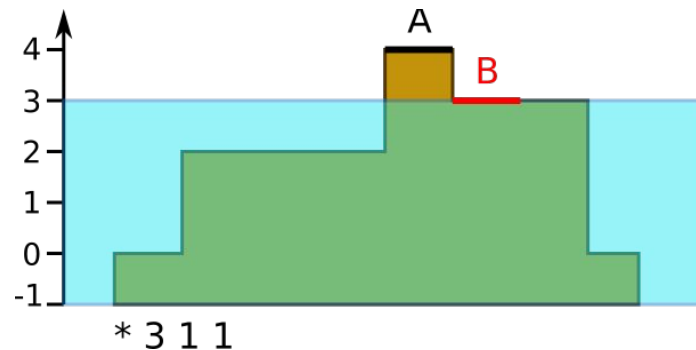
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovny 4/14

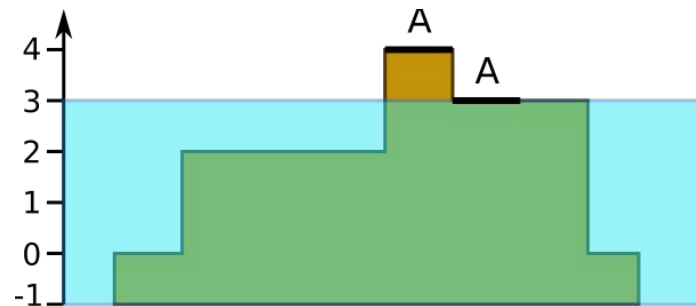
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí ⇒ **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin ⇒ úprava rozlohy ⇒ úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 5/14

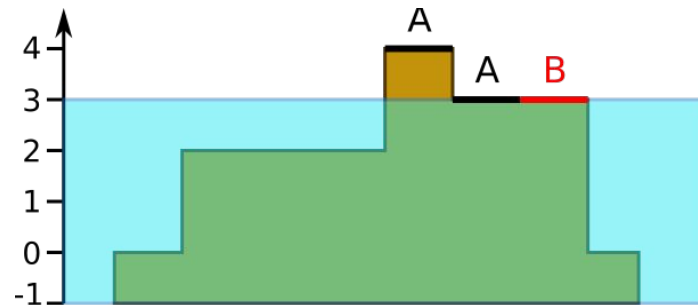
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovny 6/14

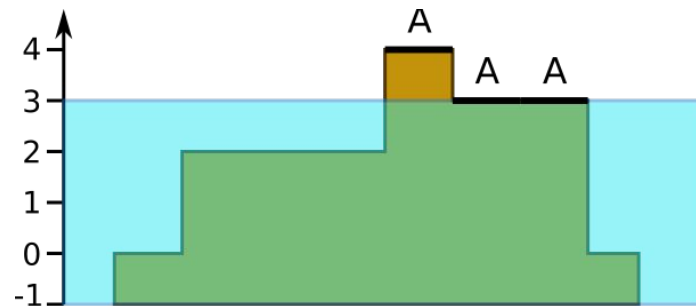
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 7/14

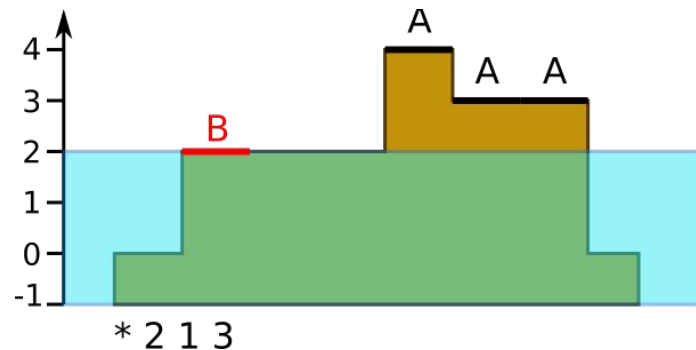
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovny 8/14

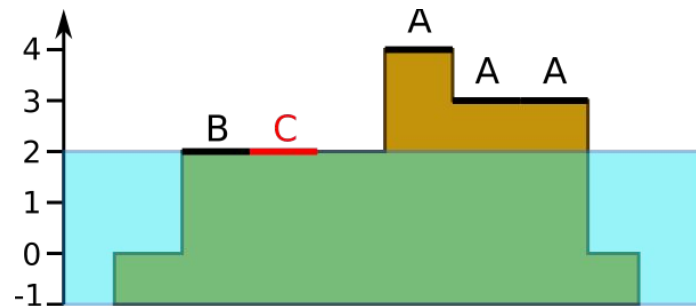
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 9/14

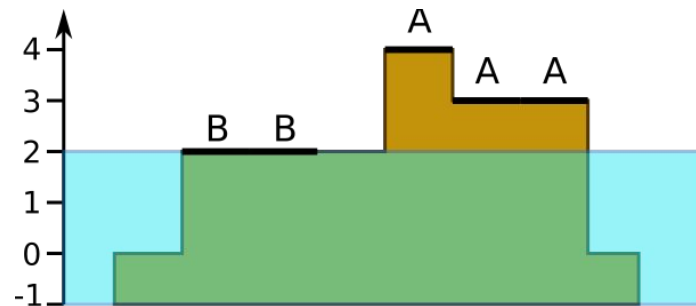
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.





# Ostrovny 10/14

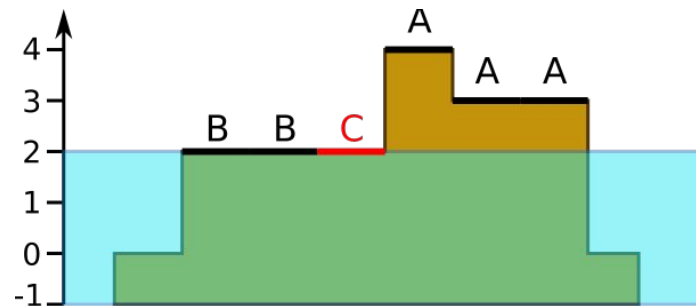
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovny 11/14

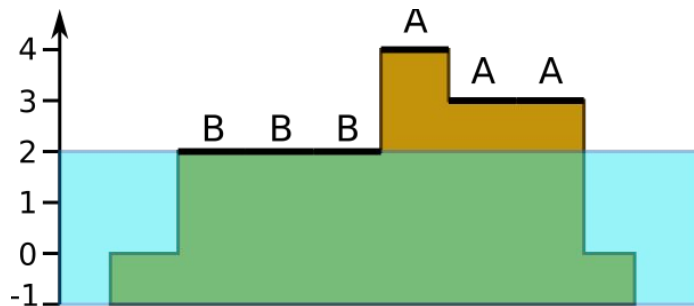
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 12/14

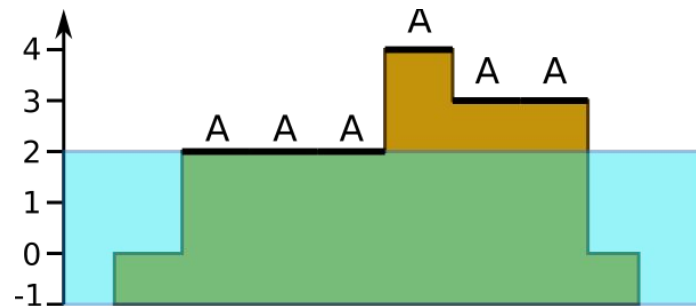
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.



# Ostrovky 13/14

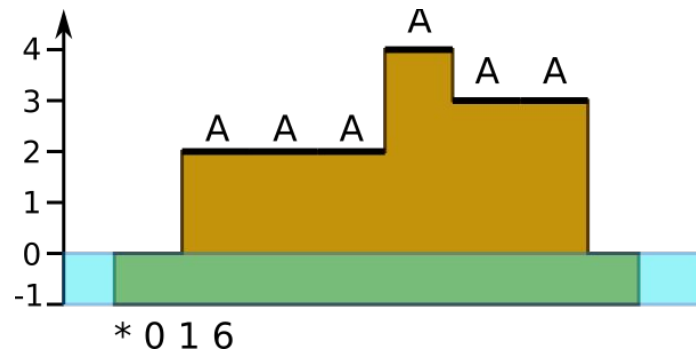
- Na ZM simulovat **sestup hladiny vody** z maxima až do 0:

Seznam políček (i, j) seřadit sestupně podle  $ZM[i][j]$  a zpracovat v tomto pořadí  $\Rightarrow$  **objevování políček ostrovů**

Každé objevené políčko připojit do skupiny políček existujících ostrovů (až 8 sousedů). Použít disjoint-set DS (union-find) pro udržování a detekci spojování skupin.

U každé skupiny udržovat počet členů (rozloha ostrova). Spojení skupin  $\Rightarrow$  úprava rozlohy  $\Rightarrow$  úprava mediánu.

Těsně před zpracováním každého nového políčka: Hlídat změnu hladiny, počtu ostrovů, mediánu rozlohy oproti poslednímu výsledku, a buď nahradit poslední výsledek nebo přidat další do seznamu. Na konec seznam otočit.

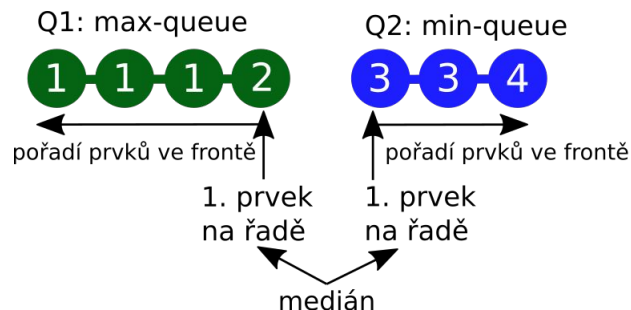


# Ostrovky 14/14

- **Dynamicky udržovaný medián:**

a) Dynamicky udržovaná seřazená posloupnost prvků, strom (AVL nebo red-black), nalezení prostředního prvku nebo dvojice prvků

b) Dvojice prioritních front (max- a min-queue), vyvažování “přesýpáním” prvků z jedné do druhé



Vyváženost front:  $0 \leq |Q1| - |Q2| \leq 1$

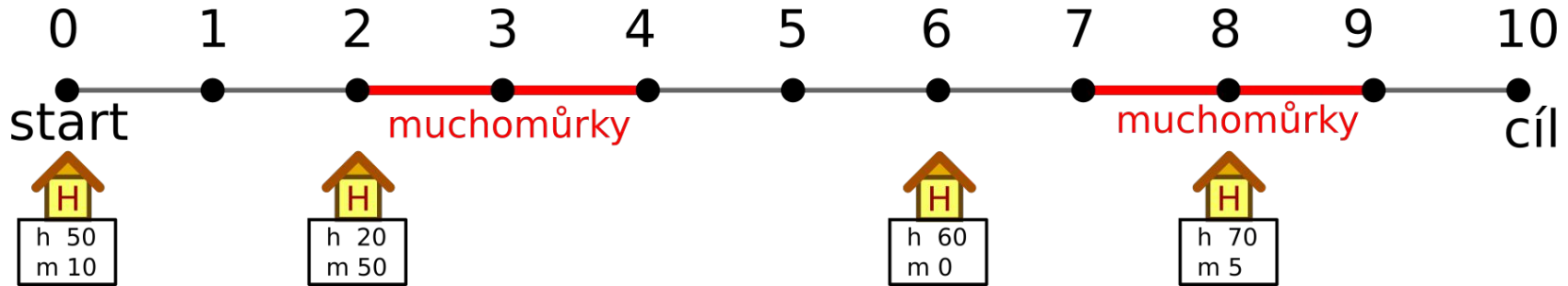
Přidání prvku:

např. nejdřív vložíím do Q1, pak vyjmu 1. prvek, který je na řadě v Q1 a dám ho do Q2.

# Zachraňte Sněhurku

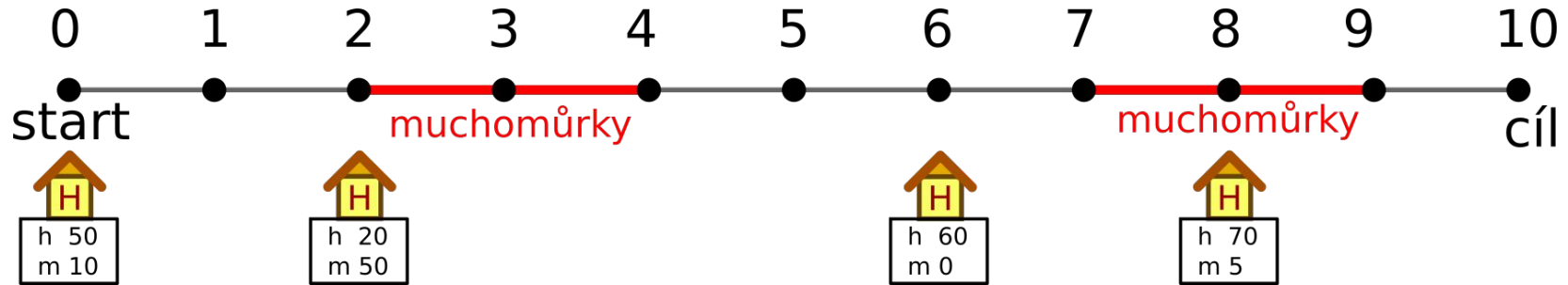


# Zachraňte Sněhurku 1/2



- Úkol: Spočítat nejlevnější cenu přesunu ze startu do cíle
- Spřežení veverek žere 1 houbu / km (muchomůrka nebo hříbek)
- Omezená nosnost - max. 100 hub
- Vyznačené úseky - nutné krmit veverky pouze muchomůrkami
- V některých místech lze koupit houby (ne nutně oba druhy, různé ceny)

# Zachraňte Sněhurku 2/2

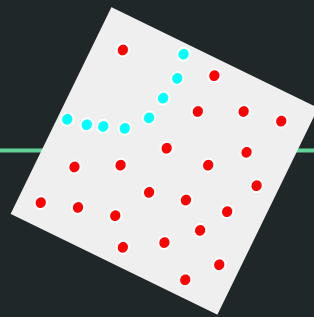


- $M[i, j, k]$  = minimální cena ze startu do  $i$ -tého kilometru, aby stav zásob byl  $j$  hřібků a  $k$  muchomůrek:  $\min(a, b, c, d)$ 
  - (a)  $M[i - 1, j + 1, k]$  konzumace 1 hřібku ( $i > 0, j + 1 + k \leq \text{nosnost}$  a  $i$  není "muchomůrkový")
  - (b)  $M[i - 1, j, k + 1]$  konzumace 1 muchomůrky (pokud  $i > 0$  a  $j + k + 1 \leq \text{nosnost}$ )
  - (c)  $M[i, j - 1, k] + h$  nákup 1 hřібku na pozici  $i$  za cenu  $h$  (pokud  $j > 0$  a  $h \neq 0$ )
  - (d)  $M[i, j, k - 1] + m$  nákup 1 muchomůrky na pozici  $i$  za cenu  $m$  (pokud  $k > 0$  a  $m \neq 0$ )
- Výsledek:  $\min(M[\text{cíl}, *, *])$



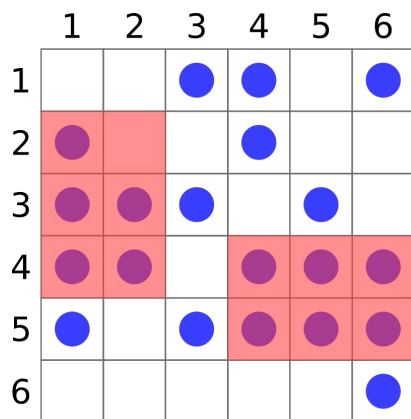
# Moderní umění

---



# Moderní umění 1/5

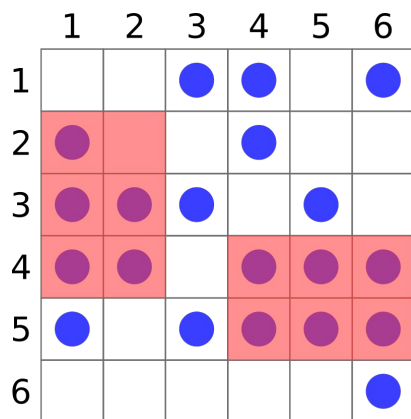
- Máme zadaný rastr  $n \times n$  políček, některá políčka obsahují tzv. *tečky*
- Úkol: Najít všechny obdélníky obsahující alespoň  $m$  teček a zabírající minimální možný počet políček



2 z 10 výřezů o minimální ploše  
obsahující alespoň 5 teček

# Moderní umění 2/5

- Prefixový součet ve 2D  
 $PS[i, j]$  = počet teček v obdélníku od (1,1) po (i,j)
- Počet teček v libovolném výřezu pomocí PS v konstantním čase  
 $pt(i, j, k, l)$  = počet teček od (i, j) po (k, l) včetně



2 z 10 výřezů o minimální ploše obsahující alespoň 5 teček

	PS[i, j]					
1	0	0	1	2	2	3
2	1	1	2	4	4	5
3	2	3	5	7	8	9
4	3	5	7	10	12	14
5	4	6	9	13	16	19
6	4	6	9	13	16	20

$$12 = 10 + 8 - 7 + 1$$

	pt(i, j, k, l)					
1	0	0	1	2	2	3
2	1	1	2	4	4	5
3	2	3	5	7	8	9
4	3	5	7	10	12	14
5	4	6	9	13	16	19
6	4	6	9	13	16	20

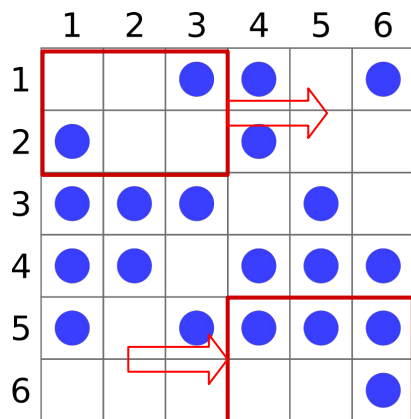
$$6 = 19 - 9 - 9 + 5$$

# Moderní umění 3/5

- Pro okno šířky  $w$  a výšky  $h$  dokážeme spočítat

$\text{max\_pt}(w, h)$  = maximální počet teček zachytitelný oknem  $w \times h$

Posun okna  $w \times h$  z levého horního rohu do pravého dolního rohu. Počítání teček pomocí funkce  $\text{pt}(i, j, i + h - 1, j + w - 1)$ . Nalezení maxima.



2 z 10 výřezů o minimální ploše obsahující alespoň 5 teček

# Moderní umění 4/5

- Okno rozměru  $w \times h$  je tzv. *přijatelné*, je-li alespoň  $1 \times 1$  a  $\max\_pt(w, h) \geq m$

- Uvažujme *matici přijatelnosti* indexovanou velikostí okna

$MP[h, w] = 1$  pokud je okno  $w \times h$  přijatelné, jinak 0

- Je-li  $w \times h$  přijatelné, pak jsou přijatelné i všechna širší a všechna vyšší okna
- V MP mezi 0 a 1 vzniká linie *jedniček*, kterou lze vytrasovat v čase  $O(n)$  a vyhnout se tak vyhodnocování všech políček

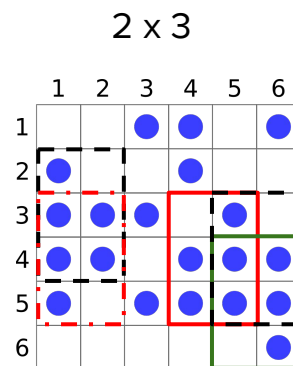
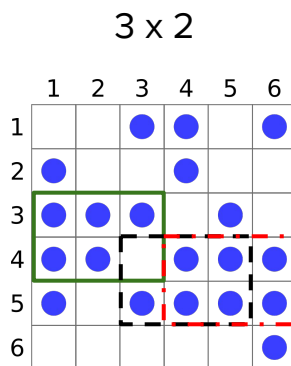
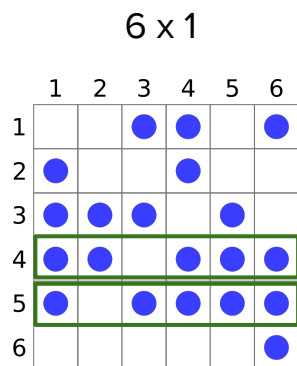
	w					
MP	1	2	3	4	5	6
1	0	0	0	0	0	1
2	0	0	1	1	1	1
3	0	1	1	1	1	1
4	0	1	1	1	1	1
5	0	1	1	1	1	1
6	0	1	1	1	1	1

	1	2	3	4	5	6
1			●	●		●
2	●			●		
3	●	●	●		●	
4	●	●		●	●	●
5	●		●	●	●	●
6						●

# Moderní umění 5/5

- V MP mezi 0 a 1 vzniká linie **jedniček**
- Z této linie vybereme přijatelné rozměry oken s minimální plochou
- Pro každý takový rozměr projdeme celou matici, najdeme všechna konkrétní vyhovující okna a seřadíme je podle zadání

	w					
MP	1	2	3	4	5	6
1	0	0	0	0	0	1
2	0	0	1	1	1	1
3	0	1	1	1	1	1
4	0	1	1	1	1	1
5	0	1	1	1	1	1
6	0	1	1	1	1	1



# Děkuji za pozornost

---

Úlohy připravili

Martin Maňák  
Zuzana Majdišová  
Tomáš Potužák

Kontakt: [manak@kiv.zcu.cz](mailto:manak@kiv.zcu.cz)