

# Příklad – Amortizovaná složitost

## Dynamické pole

Chceme dynamickou datovou strukturu, která zachovává dobré vlastnosti pole.

- ▶ **INSERT** (vkládání na konec): Pokud je pole plné, zvětšíme jej na dvojnásobek. Dokážeme, že **INSERT** je amortizovaně  $\mathcal{O}(1)$ .

# Příklad – Amortizovaná složitost

## Dynamické pole

Chceme dynamickou datovou strukturu, která zachovává dobré vlastnosti pole.

- ▶ **INSERT** (vkládání na konec): Pokud je pole plné, zvětšíme jej na dvojnásobek. Dokážeme, že **INSERT** je amortizovaně  $\mathcal{O}(1)$ .
- ▶ **DELETE** (odebírání z konce): Jak?

# Příklad – Amortizovaná složitost

## Dynamické pole

Chceme dynamickou datovou strukturu, která zachovává dobré vlastnosti pole.

- ▶ **INSERT** (vkládání na konec): Pokud je pole plné, zvětšíme jej na dvojnásobek. Dokážeme, že **INSERT** je amortizovaně  $\mathcal{O}(1)$ .
- ▶ **DELETE** (odebírání z konce): Jak?
- ▶ Varianta 1: Nezmenšovat pole.
- ▶ Varianta 2: Když zaplnění klesne na polovinu, zmenšit pole na polovinu.

# Příklad – Amortizovaná složitost

## Dynamické pole

Chceme dynamickou datovou strukturu, která zachovává dobré vlastnosti pole.

- ▶ **INSERT** (vkládání na konec): Pokud je pole plné, zvětšíme jej na dvojnásobek. Dokážeme, že **INSERT** je amortizovaně  $\mathcal{O}(1)$ .
- ▶ **DELETE** (odebírání z konce): Jak?
- ▶ Varianta 1: Nezmenšovat pole.
- ▶ Varianta 2: Když zaplnění klesne na polovinu, zmenšit pole na polovinu.
- ▶ Varianta 3: Zmenšovat pole, až když klesne na čtvrtinu / třetinu.

## Příklad – Amortizovaná složitost

### Dynamické pole – další otázky k zamyšlení

- ▶ zásobník (přidávání/ubíráni prvků na jednom konci)
- ▶ fronta?
- ▶ přidávání/ubíráni prvků na obou koncích?
- ▶ vkládání dovnitř pole?

## Příklad – Amortizovaná složitost

### Dynamické pole – další otázky k zamyšlení

- ▶ zásobník (přidávání/ubíráni prvků na jednom konci)
- ▶ fronta?
- ▶ přidávání/ubíráni prvků na obou koncích?
- ▶ vkládání dovnitř pole?
- ▶ Můžu mít zaručenu složitost  $\mathcal{O}(1)$  i v nejhorším případě?

## Příklad – Amortizovaná složitost

### Dynamické binární vyhledávání

- ▶ binární vyhledávání v seřazeném poli
- ▶ přidávání do pole

# Příklad – Amortizovaná složitost

## Dynamické binární vyhledávání

- ▶ binární vyhledávání v seřazeném poli
- ▶ přidávání do pole
- ▶ nápad: udržovat seznam exponenciálně rostoucích polí
- ▶ jaká je (amortizovaná) složitost vkládání a vyhledávání?

## Příklad – Amortizovaná složitost

### Dynamické binární vyhledávání

- ▶ binární vyhledávání v seřazeném poli
- ▶ přidávání do pole
- ▶ nápad: udržovat seznam exponenciálně rostoucích polí
- ▶ jaká je (amortizovaná) složitost vkládání a vyhledávání?

*Poznámka:* obecná metoda (Bentley & Saxe, 1979)