

Datenstrukturen

Verlinkte Listen

- ▶ Verlinkte Datenstruktur
- ▶ Ermöglicht effizientes einfügen an allen Positionen
- ▶ Nicht cache-effizient
- ▶ Kein wahlfreier Zugriff
- ▶ Slicing
- ▶ `size()` in $O(n)$ oder $O(1)$
- ▶ In C++: `std::list` und `std::forward_list`

Dynamische Arrays

- ▶ Handle + großer, zusammenhängender Speicher
- ▶ Potentiell sehr Cache-effizient (in Java nicht so sehr)
- ▶ Wahlfreier Zugriff
- ▶ `push_back()` in amortisiert $O(1)$
- ▶ Einfügen in der Mitte in $O(n)$
- ▶ Kein slicing
- ▶ `size()` in $O(1)$
- ▶ In C++: `std::vector`
- ▶ In Java: `ArrayList`

Zyklische Arrays

- ▶ Dynamische Arrays mit Modulo-Index
- ▶ Im Prinzip gleiches Verhalten, außer bei einfügen/entfernen vorne

Amortisierte Analyse

Prinzip

- ▶ Berechne Kosten für n Operationen
- ▶ Teile das Ergebnis durch n

Beispiel

- ▶ `push_back()` von dynamischen Arrays in amortisiert $O(n)$
- ▶ Kosten im Standardfall: 1
- ▶ Kosten bei Reallokation eines Arrays der Größe n : $n + 1$
- ▶ Reallokationen wenn: $\exists k \in \mathbb{N} : n = 2^k$
- ▶ Beweis dass $n \times \text{push_back}() \in O(n)$ an Tafel
- ▶ $O(n)/n = O(1)$ (nur hier so rechnen!)

Hashmaps

Übersicht

- ▶ Datenstruktur mit **erwarteter** Laufzeit, **nicht amortisierter**
- ▶ definiere `hash(ValueType)` -> word. Der Rückgabewert wird als Hashwert bezeichnet.
- ▶ Es wird ein Array von Containern und eine Funktion die für jeden Hashwert einen gültigen Index zurückgibt angelegt.
- ▶ Ein Container dient oft für mehr als einen Hashwert!
⇒ Kollisionsgefahr
- ▶ Zugriff in erwartet $O(1)$, worst-case aber $O(n)$
- ▶ Gute Hashfunktion **essentiell!**
- ▶ Kollisionen von Hashmaps stellen und stellen reale Angriffsvektoren für Denial-of-Service-Attacken dar!

Beispiel

```
fn hash(s: string) -> uint // this algorithm is horrible!  
    sum := 0  
    for character in s:  
        sum += cast_to<uint>(character)  
    return sum
```

```
class hash_set:  
    private:  
        array<array<string>> data;  
        fn hash_to_index(hash: uint) -> uint  
            return hash % data.size()  
    public:  
        fn insert(str: string) -> void  
            index := hash_to_index(hash(str))  
            if data[index] contains str:  
                throw exception{str + " already in set"}  
            else: data[index].push_back(str)
```

Beispiel

```
fn main() -> int
  var set: hash_set
  for str in ["foo", "bar", "baz"] :
    map.insert(str)
```

```
fn main() -> int
  var set: hash_set
  for str in ["abc", "cab", "bca",
             "cba", "acb", "bac"] :
    map.insert(str)
```

Wahrscheinlichkeitstheorie

Wahrscheinlichkeitstheorie

- ▶ Sei $p \in [0, 1]$ die Wahrscheinlichkeit für ein Ereignis
- ▶ Die Wahrscheinlichkeit für n -maliges Eintreten in n Versuchen ist p^n
- ▶ Die Wahrscheinlichkeit für einmaliges Eintreten in n Versuchen ist $1 - (1 - p)^n$
- ▶ Zufall hat kein Gedächtnis!