Lineaire data structuren

Tabellen, vectors en gelinkte lijsten

beOI Training



OLYMPIADE BELGE D'INFORMATIQUE BELGISCHE INFORMATICA-OLYMPIADE

22 oktober 2022

Inhoudstafel

Tabellen en varianten

Gelinkte lijster

De rij en de stape

De goede data structuur kiezer

Tabel

```
#define MAX.N 10000
int tab[MAX.N];

int main() {
    tab[1234] = 100;
    tab[1234]; // 100
    tab[5678]; // 0
}
```

- ▶ Grootte van de tabel vooraf bepaald bij de compilatie
- ▶ Toegang tot een willekeurig element: $\mathcal{O}(1)$
- Buiten functies worden elementen op 0 geïnitialiseerd

Bitset

C++ : bitset
Java : BitSet

- Zoals een tabel van booleans
- 8 keer compacter
- ▶ Bit operaties tot 64 keer sneller
- Zie internet voor een volledige lijst van operaties

Dynamische tabel: werking

Als er onvoldoende plaats is, wordt de lengte verdubbeld

1							Capaciteit = 2
1	2						
1	2	3					Capaciteit = 4
1	2	3	4				
1	2	3	4	5			Capaciteit = 8

Dynamische tabel: in de praktijk

C++: vector

Java : ArrayList<E>

```
1
2
vector<int> vec(8, -1); // initialize to -1
vec[5] += vec[2]; // -2
3 vec.push.back(5);
vec.push.back(19);
vec.pop_back();
vec.back(); // 5
```

- Omvang kan toenemen en afnemen
- ▶ Toegang tot een willekeurig element: $\mathcal{O}(1)$
- ► Toevoegen/verwijderen van een element **op het einde**: $\mathcal{O}(1)$
- ightharpoonup Ergens anders toevoegen/verwijderen: $\mathcal{O}(n)$

Inhoudstafel

Tabellen en varianten

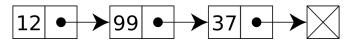
Gelinkte lijsten

De rij en de stape

De goede data structuur kiezer

Gelinkte lijst: concept

Knopen worden gelinkt met wijzers (pointers)

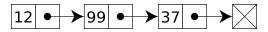


Elke knoop weet waar de volgende is

```
1
2
int value;
3
Node *next; // link (pointer)
4
};
```

Gelinkte lijst: doorlopen

Beginnen bij de eerste knoop en de wijzers volgen



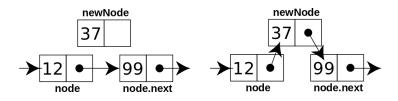
In de laatste knoop heeft de wijzer de waarde NULL:

```
Node *cur = start; // always keep the first node!

while (cur != NULL) {
    cur->value; // access value
    cur = cur->next; // switch pointer to next
}
```

Gelinkte lijst: toevoegen

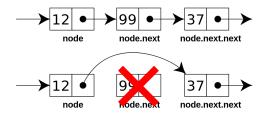
Je moet maar twee wijzers veranderen



```
void insertAfter(Node *node, Node *new_node) {
    new_node->next = node->next;
    node->next = new_node;
}
```

Gelinkte lijst: verwijderen

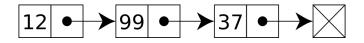
Verander de wijzer en geef geheugen vrij van de verwijderde knoop



```
void removeAfter(Node *node) {
    Node *toRemove = node->next;

node->next = node->next = // bypass
delete toRemove;
}
```

Gelinkte lijst: beperkingen



Met een enkel gelinkte lijst:

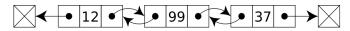
- ▶ Toevoegen/verwijderen in het begin van de lijst: $\mathcal{O}(1)$
- ► Toevoegen/verwijderen op een **gegeven** positie : $\mathcal{O}(1)$

Als we ook het einde onthouden:

- ▶ Toevoegen op het einde: $\mathcal{O}(1)$
- ▶ Verwijderen op het einde : $\mathcal{O}(n)$

Dubbel gelinkte lijsten

Wijzers in de twee richtingen!



- Doorlopen in de twee richtingen
- ▶ Verwijderen op het einde van de lijst in $\mathcal{O}(1)$
- lets meer geheugengebruik

```
struct Node
{
   int value;
   Node *prev, *next; // two pointers
};
```

Gelinkte lijst: in de praktijk

C++: list

Java : LinkedList<E>

- De data structuur list<> is een dubbel gelinkte lijst
- Posities onthouden met iterators
- ightharpoonup Allemaal in $\mathcal{O}(1)$

Inhoudstafel

Tabellen en varianter

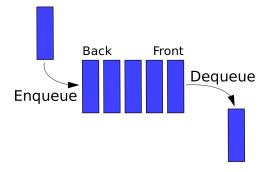
Gelinkte lijsten

De rij en de stapel

De goede data structuur kiezer

Rij: concept

- ► Zoals een rij in een winkel
- We voegen aan het einde dingen toe en halen bij het begin dingen weg
- First In First Out



Rij: in de praktijk

```
C++: queue 
Java: Queue<E>
```

- ► Toevoegen aan het einde, weghalen bij het begin ⇒ gelinkte lijst
- ightharpoonup Allemaal in $\mathcal{O}(1)$

```
1 queue<int> q;

2 q.push(1);

3 q.push(2);

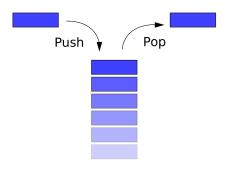
4 q.front(); // 1

5 q.pop();

6 q.front(); // 2
```

Stapel: concept

- Zoals een stapel pannekoeken
- ▶ We voegen bovenaan toe en halen bovenaan weg
- ► Laatst gebakken wordt eerst opgegeten (Last In First Out)



Stapel: in de praktijk

```
C++ : stack
Java : Stack<E>
```

- ► Toevoegen en verwijderen op het einde ⇒ gelinkte lijst of vector
- ightharpoonup Allemaal in $\mathcal{O}(1)$

```
1 stack<int> q;
2 q.push(1);
3 q.push(2);
4 q.top(); // 2
5 q.pop();
6 q.top(); // 1
```

Inhoudstafel

Tabellen en varianten

Gelinkte lijsten

De rij en de stape

De goede data structuur kiezen

Keuze: speciale data structuren

Data structuren voor specifieke noden:

- Aan de ene kant toevoegen en aan de andere kant weghalen \Rightarrow rij
- ► Toevoegen en weghalen aan dezelfde kant ⇒ stapel
- ▶ Booleans, speciale operaties (en, of, shift...) ⇒ bitset

In het andere geval, zie volgende slide!

Keuze: tabellen, vectors en gelinkte lijsten

"Toevoegen" = toevoegen of verwijderen

Data structuur	Indexatie	Toevoegen einde	Toevoegen midden
Tabel	$\mathcal{O}(1)$	$\mathcal{O}\left(n\right)$	$\mathcal{O}\left(n\right)$
Vector	$\mathcal{O}(1)$	$\mathcal{O}\left(1 ight)$	$\mathcal{O}\left(n\right)$
Gelinkte lijst	$\mathcal{O}(n)$	$\mathcal{O}\left(1 ight)$	$\mathcal{O}\left(1 ight)$

- ► Toevoegen in het midden nodig (zeldzaam) ⇒ gelinkte lijst
- ► Maximale grootte onbekend ⇒ **vector**
- ► Alle andere gevallen ⇒ **tabel** (sneller)

Bronnen van de figuren

- https://commons.wikimedia.org/wiki/File: Singly-linked-list.svg
- https://commons.wikimedia.org/wiki/File: CPT-LinkedLists-addingnode.svg
- https://en.wikipedia.org/wiki/File: CPT-LinkedLists-deletingnode.svg
- https://en.wikipedia.org/wiki/File: Doubly-linked-list.svg
- https://en.wikipedia.org/wiki/File: Data_Queue.svg
- https://en.wikipedia.org/wiki/File: Data_stack.svg