

Uppgifter

2012-08: 1

2012-04: 3

Benjamins

$a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$
 $b_1, b_2, b_3, \dots, b_n$

2012-08

```
for(int r=0; r<m; r++)  
  for(int c=0; c<n; c++)  
    Stackpush(c);
```

Analysera tidskomplexiteten.

$m, n \in \mathbb{N}$

Stack är en stack med initieell storlek |stack|.

Använd gärna Θ -notation.

1. Push = $O(1)$

Pop = $O(1)$

O - upper bound

Ω - lower bound

Θ : O och Ω

```
for(int r=0; r<m; r++) : c:m  $\in O(m)$   
  for(int c=0; c<n; c++) : d:n  $\in O(n)$   
    Stackpush(c); : e  $\in O(1)$  }  $O(m \cdot n)$ 
```

Nu behöver vi Ω .

```
for(int r=0; r<m; r++) :  $\in \Omega(m)$   
  for(int c=0; c<n; c++) :  $\in \Omega(n)$   
    Stackpush(c); :  $\in \Omega(1)$  }  $\Omega(m \cdot n)$ 
```

$\Theta(mn)$

2012-04

Implementera en funktion som lägger till en lista i slutet på en annan lista. Den ska ta konstant tid.

$a = [1, 2, 3] \Rightarrow c = [1, 2, 3, 4, 5]$
 $b = [4, 5]$

$a[1, 2, 3]$ $b[4, 5]$
↑ Head ↑ Tail ↑ Head ↑ Tail

Vi bestämmer att a och b är dubbeltänklade listor.

Vi pekar om a 's tail till head b . $\Rightarrow c[1, 2, 3, 4, 5]$

$a \text{ head} = \text{head } b$
 $\text{tail } a = \text{head } b$
 $\text{head } b = \text{tail } a$
 $\text{tail } b = \text{tail } c$

Kod

```
class List<A> {  
  class ListNode<A> {  
    A contents;  
    ListNode<A> prev, next;  
    ListNode(A contents, ListNode<A> prev, ListNode<A> next) {  
      this.contents = contents;  
      this.prev = prev;  
      this.next = next;  
    }  
  }  
  ListNode<A> head, tail;  
  List() {  
    head = new ListNode<A>(null, null, null);  
  }  
}
```

```

tail = null;
head.next = tail;
}

```

```

public void append(ListNode ys){
    O(1) tail.prev.next = ys.head.next;    #peka om pekaren till tail
    O(1) ys.head.next.prev = tail.prev;    #peka om pekaren till sista elementet
    O(1) tail = ys.tail;
    O(1) ys.tail = new ListNode<A>(null, ys.head, null);
    O(1) ys.head.next = ys.tail;
}

```

$\Sigma(\text{alla ord}) = O(5) = O(1)$

3.25 a)

Konstruera en stack med push(), pop(), findMin(). Alla funktioner ska ta konstant tid.

Stack

V_4	min_4
V_3	min_3
V_2	min_2
V_1	V_1

$min(V_3, min_2) = min_3$
 $min(V_2, min_2) = min_2$

En stack med par av värden där det andra värdet är nuvarande minimum

Push $\in O(1)$
 Pop $\in O(1)$
 findMin $\in O(1)$