

## ALGORITMI E STRUTTURE DI DATI

### Insieme dinamici

Sono insieme da cui si possono aggiungere e togliere elementi, in particolare di oggetti. I campi che costituiscono l'elemento sono caratterizzati da una chiave, che identifica l'oggetto e consente un ordinamento, e i dati satellite, valori che servono all'applicazione.

Lo pseudocodice è privo di definizioni di tipo. Le variabili sono allocate in memoria nel momento in cui vengono menzionate per la prima volta.

I sistemi dinamici si distinguono anche per il tipo di operazioni supportate (operazioni di consultazione e di modifica).

### Pila e Code

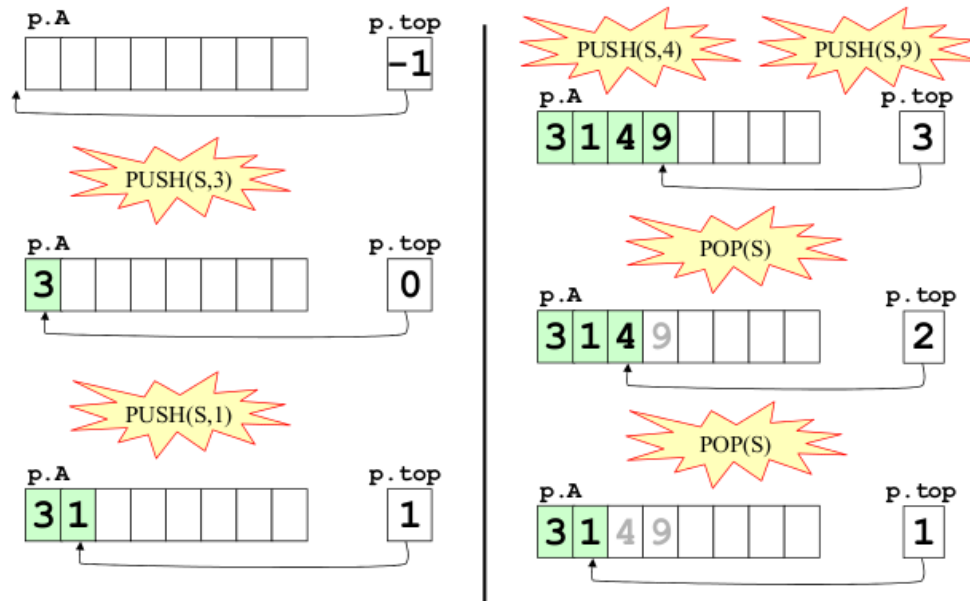
La pila usa una strategia LIFO, mentre la coda usa una strategia FIFO.

#### Pila

Nella pila l'operazione di consultazione riguarda la IS-EMPTY (dove torna "true" se la pila è vuota, altrimenti torna "false"), mentre tra le operazioni di modifica si trova il PUSH (l'inserimento di un elemento nella pila) e POP (rimozione e restituzione di un elemento affiorante nella pila). Altre operazioni possono essere la TOP (ritorna l'elemento affiorante senza rimuoverlo, quando è vuota vale -1), l'EMPTY (svuota la pila) e SIZE (ritorna il numero di elementi in pila). Il tempo di esecuzione di ogni operazione è  $\Theta(1)$ .



## sequenza di operazioni su una pila



### `PUSH(p, x)`

```

1. if p.top == p.A.length-1
2.   then error "overflow"
3.   else p.top = p.top + 1
4.       p.A[p.top] = x
    
```

### `POP(p)`

```

1. if p.top == -1
2.   then error "underflow"
3.   else p.top = p.top - 1
4.       return p.A[p.top + 1]
    
```

### `IS-EMPTY(p)`

```

1. return p.top == -1    ▷ true se la pila è vuota
    
```

### `EMPTY(p)`

```

1. p.top = -1    ▷ vuoto la pila
    
```

### `TOP(p)`

```

1. return p.A[p.top]    ▷ l'elemento affiorante
    
```

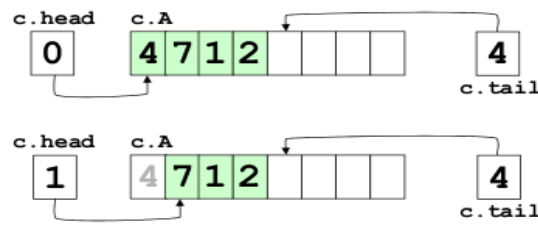
### `SIZE(p)`

```

1. return p.top + 1    ▷ il numero di elementi
    
```

## Code

Con le code possiamo avere come operazioni di consultazione la IS-EMPTY (ritorna "true" se la coda è vuota, altrimenti "false"), per le operazioni di modifica ENQUEUE (inserisce un elemento nella coda) e DEQUEUE (rimuove l'elemento più vecchio nella coda). Altre operazioni possono essere il FRONT (ritorna l'elemento più vecchio senza rimuoverlo), l'EMPTY (svuota la coda) e il SIZE (ritorna il numero di elementi in coda). In una coda avremo due elementi fondamentali: l'HEAD (l'elemento più vecchio) e il TAIL (l'elemento in prima posizione utile). Quando entrambi puntano la stessa casella la coda è vuota. Il tempo di esecuzione di ogni operazione è  $\Theta(1)$ .



```
ENQUEUE(c,x)
1. if c.head==c.tail+1 or (c.tail==c.A.length-1 and c.head==0)
2.   then error "overflow"
3.   else c.A[c.tail] = x
4.       if c.tail == c.A.length-1
5.         then c.tail = 0
6.         else c.tail = c.tail + 1
```

```
DEQUEUE(c)
1. if c.head == c.tail
2.   then error "underflow"
3.   else x = c.A[c.head]
4.       if c.head == c.A.length-1
5.         then c.head = 0
6.         else c.head = c.head + 1
7.   return x
```

```
IS-EMPTY(c)
1. return c.head == c.tail
```

```
EMPTY(c)
1. c.head = c.tail = 0
```

```
FRONT(c)
1. if c.head == c.tail
2.   then error "empty queue"
3.   else return c.A[c.head]
```

## Liste

Gli oggetti sono disposti in ordine lineare, determinato dai dati ed un eventuale chiave, dalla successione degli elementi oppure senza nessuna regola precisa; prevedono tutte le operazioni dei sistemi dinamici. Tra le operazioni di aggiornamento troviamo anche l'INSERT(1,x) (inserisce l'elemento x in testa alla lista 1), l'INSERT-BEFORE(1,x,y) (inserisce l'elemento x prima dell'elemento y), l'ADD(1,x) (aggiungere l'elemento x in coda alla lista 1), l'ADD-AFTER(1,x,y) (aggiunge l'elemento x dopo l'elemento y), il DELETE(1,x) (rimuove l'elemento x dalla lista 1) e l'EMPTY(1) (vuota la lista). Tra le operazioni di consultazione invece troviamo il NEXT(1,x) (ritorna l'elemento che segue x oppure NIL se x è l'ultimo elemento), PREV(1,x) (ritorna l'elemento che precede x nella lista oppure NIL se x è il primo elemento), FIRST(1) (ritorna il primo elemento della lista), LAST(1) (ritorna l'ultimo elemento), SEARCH(1,k) (cerca l'elemento chiave nella k nella lista 1) e IS-EMPTY(1) (ritorna "true" se la lista è vuota, altrimenti torna "false").

Le liste si possono implementare in vari modi:

### Lista Concatenata

IS-EMPTY(1)

```
1. return 1.head == NIL
```

EMPTY(1)

```
1. 1.head = NIL ▷ lo pseudocodice non dealloca memoria
```

FIRST(1)

```
1. return NEXT(1,x)
```

INSERT(1,x)

DELETE-FIRST(1)

```
1. ▷ NOTA: lo pseudocodice non dealloca l'elemento
```

```
2. if 1.head == NIL
```

```
3. then error "lista vuota"
```

```
4. else 1.head = 1.head.next
```

Ha come attributi ".next", ".key" e ".info".

## Lista doppiamente concatenata

Ha come attributo anche “.prev” e “.tail”.

### INSERT(l,x)

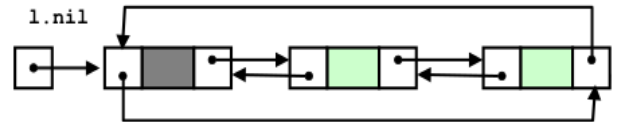
```
1. x.next = l.head
2. if l.head ≠ NIL
3.   then l.head.prev = x
4. l.head = x
5. x.prev = NIL
```

### DELETE(l,x)

```
1. if x.prev ≠ NIL
2.   then x.prev.next = x.next
3.   else l.head = x.next
4. if x.next ≠ NIL
5.   then x.next.prev = x.prev
```

## Sentinella

È un nodo fittizio introdotto in testa alla lista. Diventa una lista circolare; una lista vuota contiene solo la sentinella.



### DELETE(l,x)

```
1. x.prev.next = x.next
2. x.next.prev = x.prev
```

### LIST-INSERT(l,x)

```
1. x.next = l.nil.next
2. l.nil.next.prev = x
3. l.nil.next = x
4. x.prev = l.nil
```

### LIST-SEARCH(l,k)

```
1. x = l.nil.next
2. while x ≠ l.nil and x.key ≠ k
3.   do x = x.next
4. return x
```