PILE

CARATTERISTICHE GENERALI)

- Pila di oggetti che possono essere inseriti ed estratti secondo comportamento LIFO
 - Last In, First Out
 - possono essere inseriti/estratti/ispezionati solo dalla cima della pila

UTILIZZO DI PILE

- Browser
 - andare alla pagina precedente/successiva
- Editor di testi
 - Control Z (operazione di undo)
- Java Stack
 - utilizzata nella JVM

INTERFACCIA

- Definisce le operazioni
 - push: inserisce un oggetto in cima alla pila
 - pop: elimina l'oggetto che si trova in cima alla pila
 - top: ispeziona elemento in cima alla pila

```
public interface Stack extends Container {
    void push(Object obj);
    Object pop();
    Object top();
}
```

REALIZZAZIONE DELLA PILA

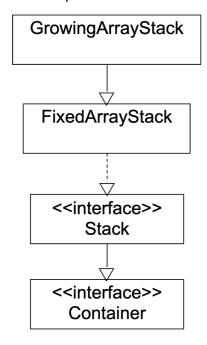
- Struttura dati: array "riempito solo in parte"
- Definiamo due nuove eccezioni
 - class EmptyStackException extends RuntimeException
 - pop() su array vuoto
 - class FullStackException extends RuntimeException
 - push() su array pieno

Senza ridimensionamento:

```
1 public class FixedArrayStack implements Stack {
       protected Object[] array;
      public FixedArrayStack() {
       array = new Object[INIT_SIZE];
          makeEmpty();
     public boolean isEmpty() {
     public void makeEmpty() {
     public void push(Object obj) {
      if (arraySize = array.length)
              throw new FullStackException();
     public Object top() {
      if (isEmpty())
              throw new EmptyStackException();
     public Object pop() {
      Object obj = top();
```

Con Ridimensionamento

Nel complesso:



ANALISI PRESTAZIONI

- Dipendono dalla definizione della struttura dati e non dalla sua interfaccia
- FixedArrayStack
 - tempo esecuzione di ogni operazione costante: O(1)
- Tempo di esecuzione di GrowingArrayStack
 - unica differenza è push

ANALISI AMMORTIZZATA DELLE PRESTAZIONI ASINTOTICHE

- Si applica all'analisi di tempi di esecuzione dei metodi di inserimento in strutture dati
- Analisi del tempo di esecuzione medio nel caso peggiore
- su push con costante moltiplicativa
 - (n-1) volte senza resize: O(1)
 - n-esima volta: resize O(n)

$$^{ullet}\,T(n)=rac{[(n-1)*O(1)+O(n)]}{n}=rac{O(n)}{n}=O(1)$$

- su push con costante addittiva
 - dimensione diventa n + k
 - operazioni lente sono $\frac{n}{k}$ (ogni k elementi devo effettuare un resize) e sono O(n)
 - operazioni veloci senza resize sono dunque $n-rac{n}{k}$
 - ullet sia $n-rac{n}{k}=rac{k-1}{k}n=O(n)$ e $rac{n}{k}=rac{1}{k}n=O(n)$

$$ullet T(n) = rac{(n - rac{n}{k}) * O(1) + (rac{n}{k}) * O(n)}{n} = rac{O(n) + n * O(n)}{n} = rac{O(n)}{n} + O(n) = O(1) + O(n) = O(n)$$

- Considerazioni generali
 - ullet push ha prestazioni O(1) per qualsiasi costante **moltiplicativa**
 - push ha prestazioni O(n) per qualsiasi costante **addittiva**

PILE DI DATI FONDAMENTALI

Trasformare dato fondamentale in oggetto attraverso classi involucro (wrapper)

```
Integer myIntObj1 = new Integer(2);
Integer myIntObj2 = 2; // sintassi con auto-boxing
int myInt1 = myIntObj1.intValue();
int myInt2 = myIntObj2; // sintassi con auto-unboxing
```