



Università degli Studi dell'Aquila

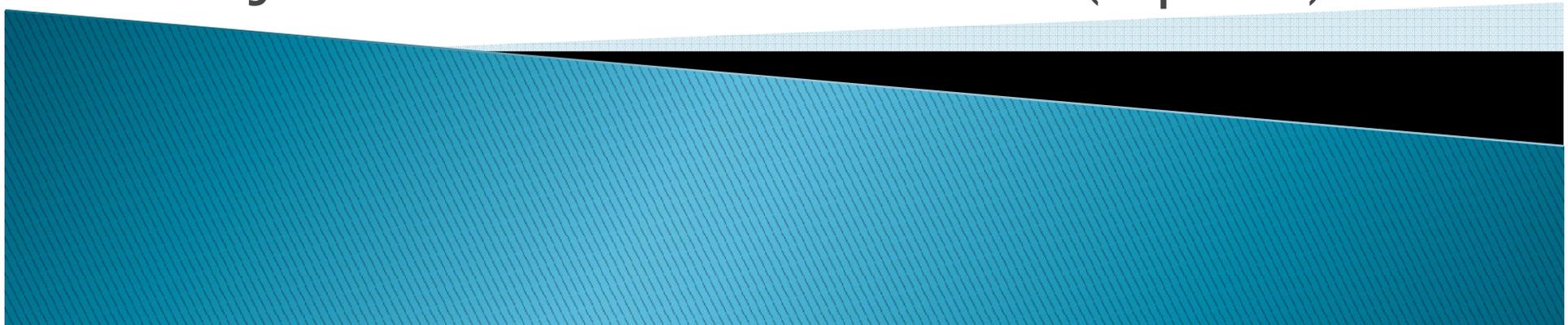


Dipartimento di Ingegneria e Scienze
dell'Informazione e Matematica

Università degli Studi dell'Aquila

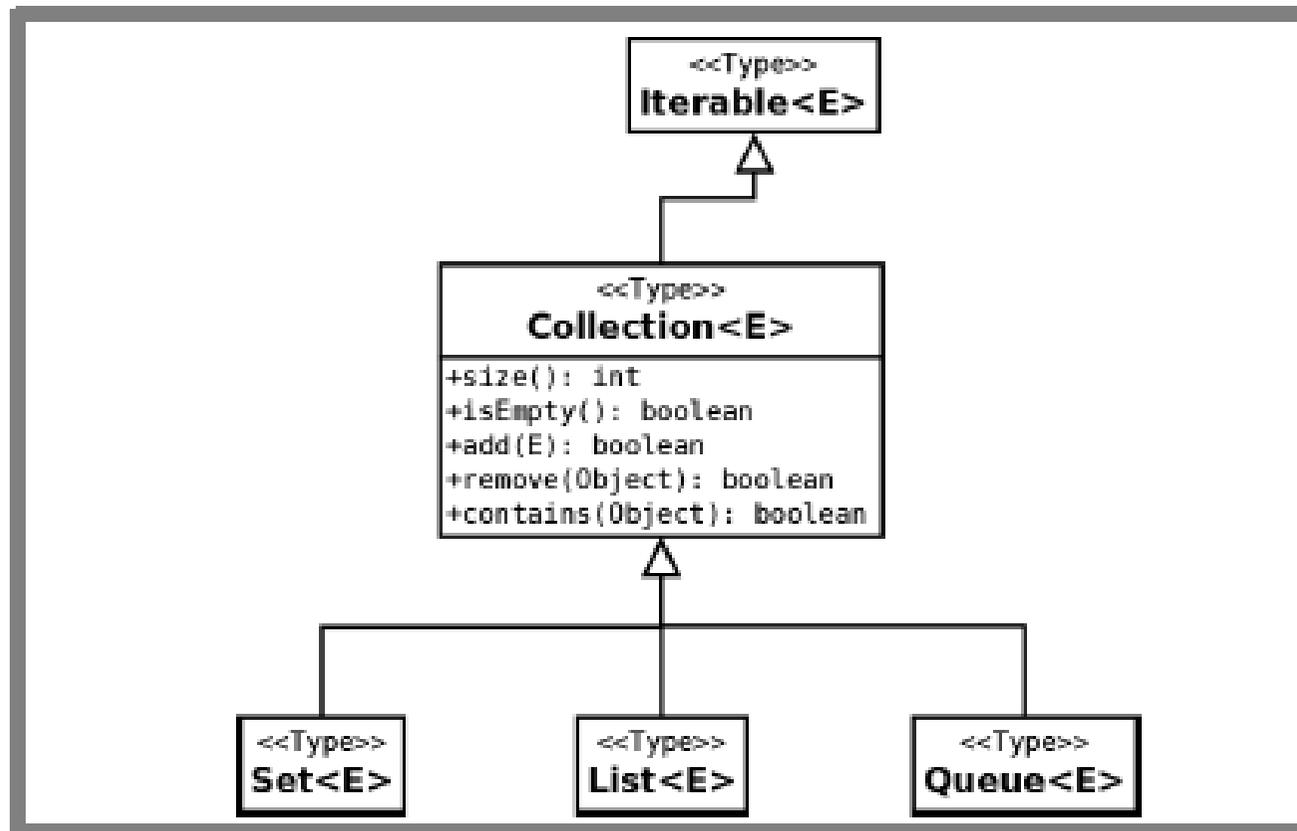
Corso di Algoritmi e Strutture Dati con Laboratorio

Java Collections Framework (II parte)



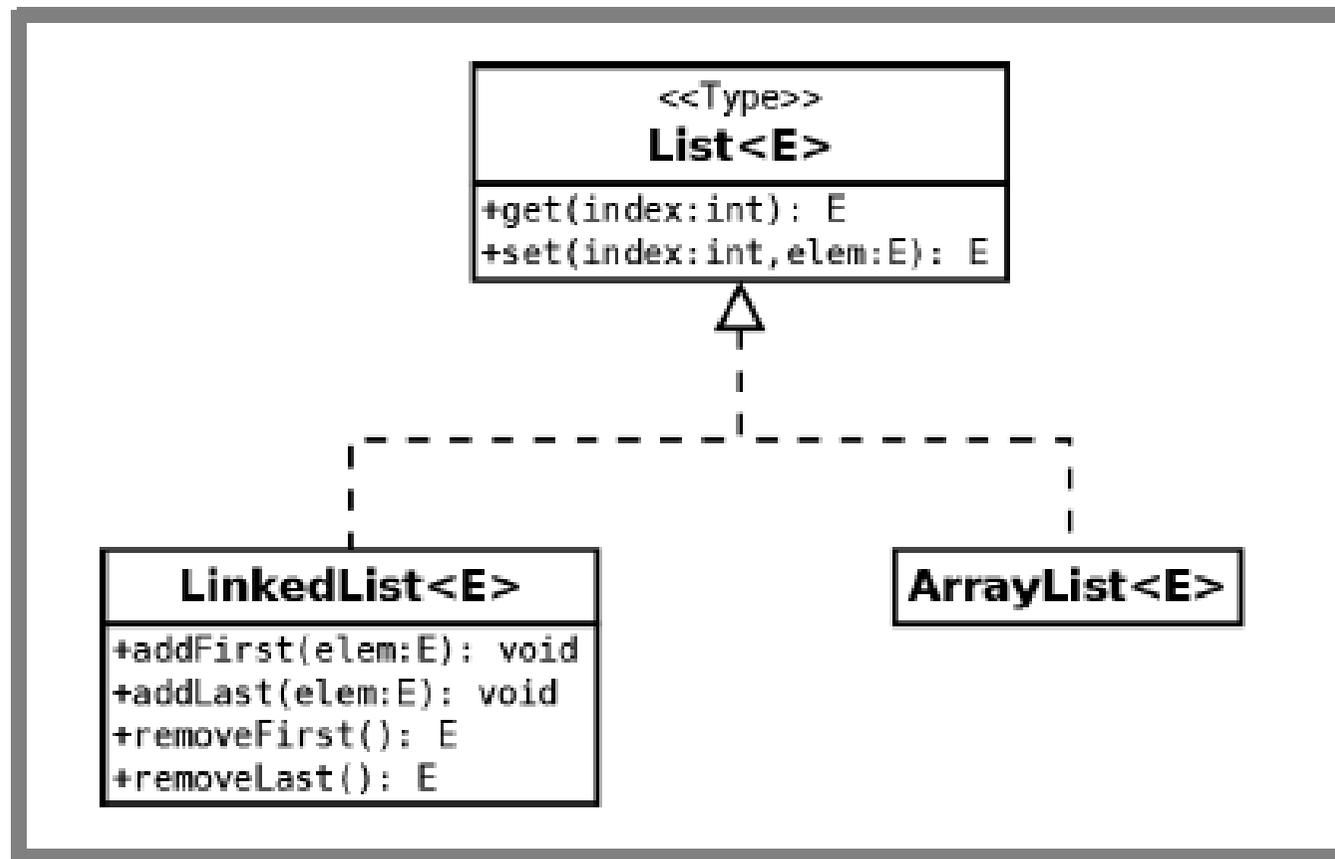
L'interfaccia Collection

- ▶ Dove eravamo rimasti...



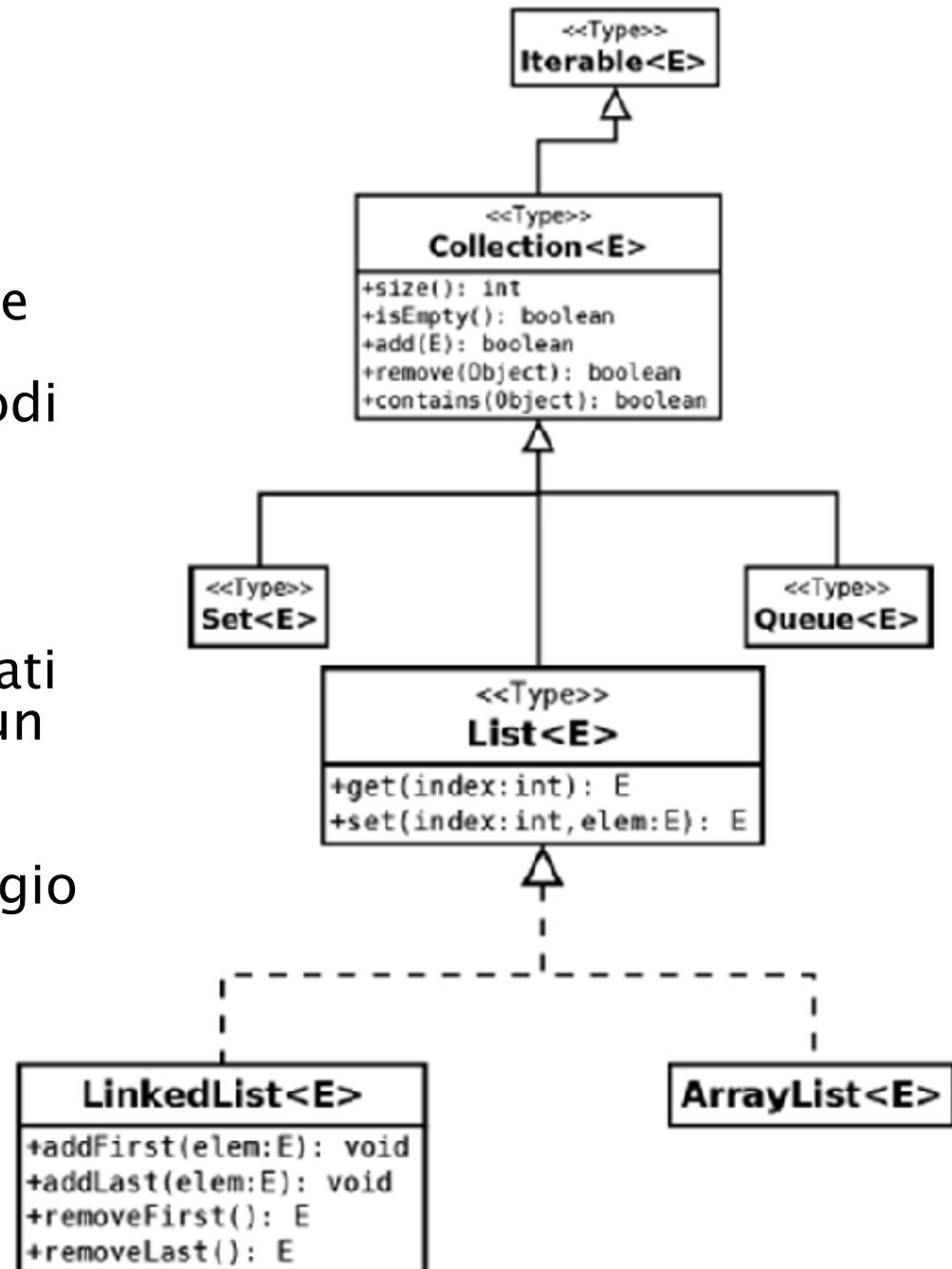
L'interfaccia List

- ▶ L'interfaccia List e le classi che la implementano:



L'interfaccia List

- ▶ L'interfaccia `List` estende l'interfaccia `Collection` aggiungendo alcuni metodi relativi all'uso di indici
- ▶ In ogni esemplare di una classe che implementa l'interfaccia `List` gli elementi sono memorizzati in sequenza, in base ad un indice
- ▶ Vista come entità indipendente dal linguaggio di programmazione, una lista è un tipo di dato astratto



L'interfaccia `List`: realizzazioni

- ▶ Come sappiamo per uno stesso tipo di dato sono possibili diverse realizzazioni alternative basate su strutture dati diverse
- ▶ In generale, la scelta di una particolare struttura dati consente un'implementazione delle operazioni richieste più o meno efficiente
- ▶ L'efficienza dipende anche dal modo in cui i dati sono organizzati all'interno della struttura.
- ▶ Un modo naturale per implementare una struttura dati che realizza un certo tipo di dato è scrivere una classe che ne implementa la corrispondente interfaccia

Tecniche per rappresentare collezioni di oggetti

- ▶ Tecniche fondamentali usate per rappresentare collezioni di elementi:
 - Tecnica basata su strutture indicizzate (array)
 - Tecnica basata su strutture collegate (record e puntatori)
 - La scelta di una tecnica piuttosto che di un'altra può avere un impatto cruciale sulle operazioni fondamentali (ricerca, inserimento, cancellazione, ...)

Strutture indicizzate: array

- ▶ Proprietà di base degli array:
 1. (Forte) Gli indici delle celle di un array sono numeri interi consecutivi
 - Il tempo di accesso ad una qualsiasi cella è costante ed indipendente dalla dimensione dell'array
 2. (Debole) Non è possibile aggiungere nuove celle ad un array
 - Il ridimensionamento è possibile solo mediante la riallocazione dell'array, ossia la creazione di un nuovo array e la copia del contenuto dal vecchio al nuovo array

Ridimensionamento di array

La tecnica del raddoppiamento–dimezzamento

- ▶ L'idea è quella di non effettuare riallocazioni ad ogni inserimento/cancellazione, ma solo ogni $\Omega(n)$ operazioni
- ▶ Se h è la dimensione dell'array e le prime $n > 0$ celle dell'array contengono gli elementi della collezione, la tecnica consiste nel mantenere una dimensione h che soddisfa, per ogni $n > 0$, la seguente invariante:

$$n \leq h < 4n$$

La tecnica del raddoppiamento–dimezzamento

- ▶ L'invariante $n \leq h < 4n$ sulla dimensione dell'array viene mantenuta mediante riallocazioni così effettuate:
 - Inizialmente, per $n=0$, si pone $h=1$
 - Quando $n > h$, l'array viene riallocato raddoppiandone la dimensione ($h \leftarrow 2h$)
 - Quando n scende a $h/4$ l'array viene riallocato dimezzandone la dimensione ($h \leftarrow h/2$)

La tecnica del raddoppiamento–dimezzamento

- ▶ Nota teorica: Se v è un array di dimensione $h \geq n$ contenente una collezione non ordinata di n elementi, usando la tecnica del raddoppiamento–dimezzamento ogni operazione di inserimento o cancellazione di un elemento richiede tempo ammortizzato costante
 - Previo eventuale raddoppiamento dell'array, l'inserimento si effettua in posizione n , e poi si incrementa n di 1
 - Per la cancellazione dell'elemento in posizione i , lo si sovrascrive con l'elemento in posizione $n-1$, decrementando n di 1 ed eventualmente dimezzando l'array

Strutture dati collegate: record e puntatori

- ▶ In Java un record può essere rappresentato in modo naturale mediante un oggetto
- ▶ I numeri associati ai record sono i loro indirizzi in memoria
- ▶ I record sono creati e distrutti individualmente ed in maniera dinamica, per cui gli indirizzi non sono necessariamente consecutivi
- ▶ Un record viene creato esplicitamente dal programma tramite l'istruzione `new`, mentre la sua distruzione avviene in modo automatico quando non è più in uso (*garbage collection*)
- ▶ Per mantenere i record di una collezione in relazione tra loro ognuno di essi deve contenere almeno un indirizzo di un altro record della collezione

Strutture dati collegate: record e puntatori

Proprietà:

- ▶ (Forte) è possibile aggiungere o eliminare record ad una struttura collegata
- ▶ (Debole) Gli indirizzi dei record di una struttura collegata non sono necessariamente consecutivi

Le classi `ArrayList<E>` e `LinkedList<E>`

- ▶ La classe `ArrayList` realizza l'interfaccia `List` mediante un array
- ▶ La classe `LinkedList` realizza l'interfaccia `List` mediante liste (doppiamente) collegate
- ▶ Esempio: la classe `RandomList` crea e manipola un oggetto `List` contenente numeri interi casuali (**`RandomList.java`**)

L'interfaccia `List`

RandomList.java:

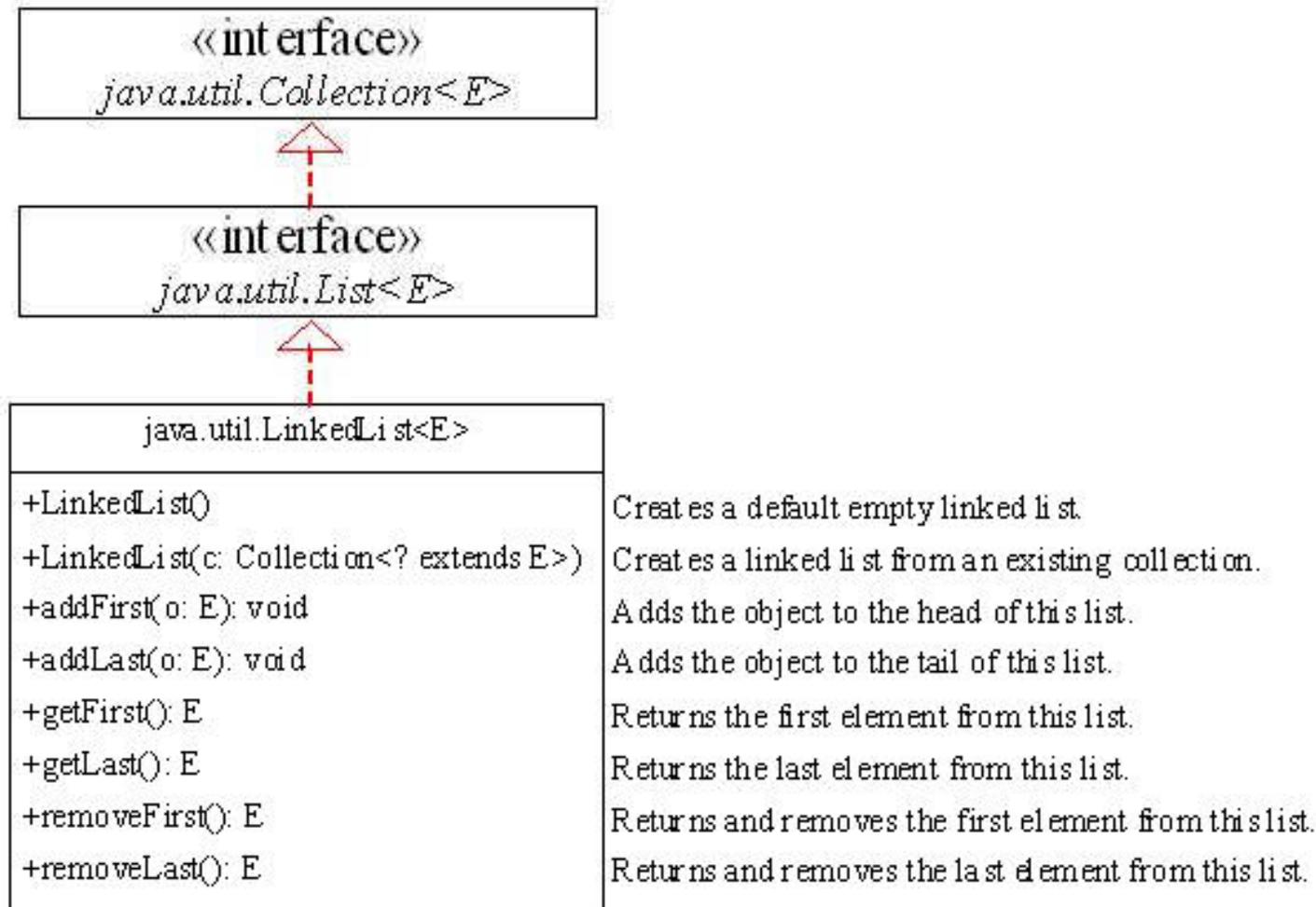
- ▶ Avremmo potuto usare un enunciato `for-each` avanzato per scandire `randList`? No, perché oltre a ispezionare la lista, eliminiamo alcuni elementi contenuti in essa.
- ▶ La variabile `randList` è stata dichiarata come riferimento polimorfico e inizializzata con un riferimento ad un oggetto di tipo `ArrayList`.
- ▶ Per eseguire nuovamente il programma usando un oggetto di tipo **`LinkedList`** l'unica modifica necessaria è l'invocazione del costruttore:

```
List<Integer> randList=new LinkedList<Integer>();
```

La classe `ArrayList`

- ▶ `ArrayList` è un'implementazione di `List`, realizzata internamente con un array dinamico
- ▶ La rallocazione dell'array avviene in modo trasparente per l'utente
- ▶ Il metodo `size` restituisce il numero di elementi effettivamente presenti nella lista, non la dimensione dell'array sottostante
- ▶ Il ridimensionamento avviene in modo che l'operazione di inserimento (`add`) abbia *complessità ammortizzata costante* (per ulteriori informazioni sulla complessità ammortizzata, si consulti un testo di algoritmi e strutture dati)

La classe LinkedList



La classe LinkedList

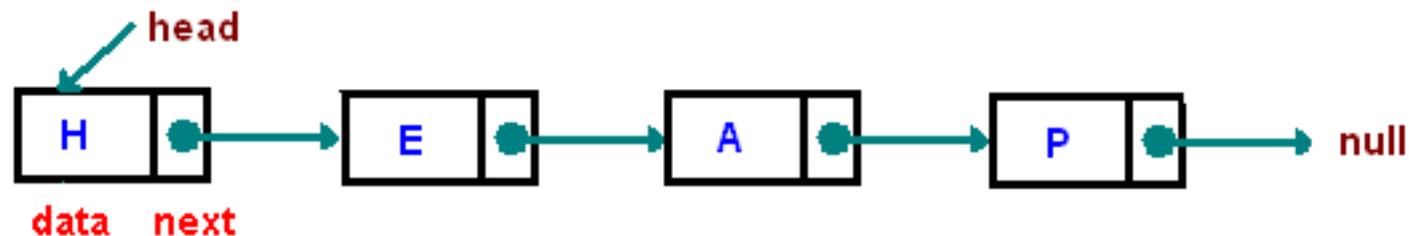
- ▶ I metodi permettono di utilizzare una LinkedList sia come stack sia come coda
- ▶ Per ottenere il comportamento di uno stack (detto LIFO: last in first out), inseriremo ed estrarremo gli elementi dalla stessa estremità della lista
 - ad esempio, inserendo con con addLast (o con add) ed estraendo con removeLast
- ▶ Per ottenere, invece, il comportamento di una coda (FIFO: first in first out), inseriremo ed
- ▶ estrarremo gli elementi da due estremità opposte

Le liste e l'accesso posizionale

- ▶ L'accesso posizionale (metodi `get` e `set`) si comporta in maniera molto diversa in `LinkedList` rispetto ad `ArrayList`
- ▶ In `LinkedList`, ciascuna operazione di accesso posizionale può richiedere un tempo proporzionale alla lunghezza della lista (complessità *lineare*)
- ▶ In `ArrayList`, ogni operazione di accesso posizionale richiede tempo *costante*
- ▶ Pertanto, è fortemente sconsigliato utilizzare l'accesso posizionale su `LinkedList`
- ▶ Se l'applicazione richiede l'accesso posizionale, è opportuno utilizzare un semplice array, oppure la classe `ArrayList`

Linked Lists

- ▶ Una linked list è una struttura dati dinamica lineare in cui ogni elemento (detto nodo) è un oggetto separato



- ▶ Ogni nodo è composto da due items: il dato ed un riferimento al nodo successivo
- ▶ L'ultimo nodo ha un riferimento a `null`.
- ▶ Il (riferimento al) primo nodo è detto “**head**” della lista. Se la lista è vuota `head` è un riferimento `null`.

Inner classes

- ▶ In Java è possibile definire una classe (B) dentro un'altra classe (A)
- ▶ La classe A è detta “outer class”, mentre la B è detta “nested class”
- ▶ Ci sono due tipi di classi nested:
 - static
 - non-static (inner class)
- ▶ NB: Le classi (non-static) “Inner” sono sottoinsiemi delle classi “nested” (anche dette static inner)

Inner classes

- ▶ Una inner class B è un membro di A ed ha accesso agli altri membri (anche privati) di A. Viceversa la classe esterna A può accedere a tutti i membri della classe (not-static) inner.
- ▶ Una nested class (static inner) non può fare riferimento direttamente alle variabili o metodi d'istanza definiti nella sua classe esterna: essa può usarli solo attraverso un object reference.
- ▶ Una nested class può accedere solo ai membri statici di A.

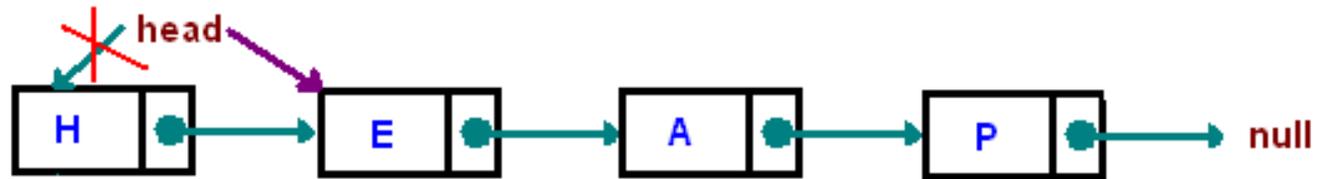
Linked Lists: la classe Node

- ▶ In seguito definiamo una classe `(my)LinkedList` con due nested classes: `static Node` class and `non-static LinkedListIterator` class

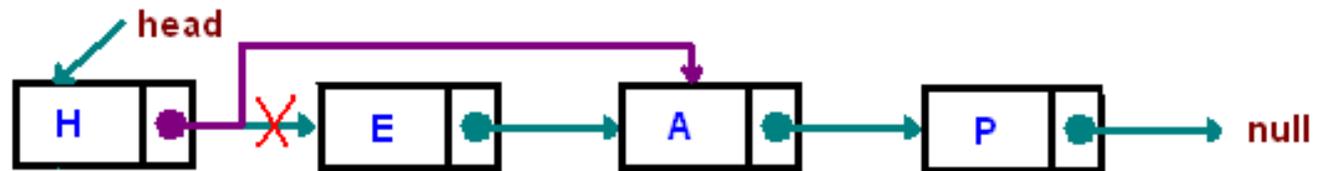
```
private static class Node<AnyType> {  
    private AnyType data;  
    private Node<AnyType> next;  
  
    public Node(AnyType data, Node<AnyType> next) {  
        this.data = data;  
        this.next = next;  
    }  
}
```

Esempi

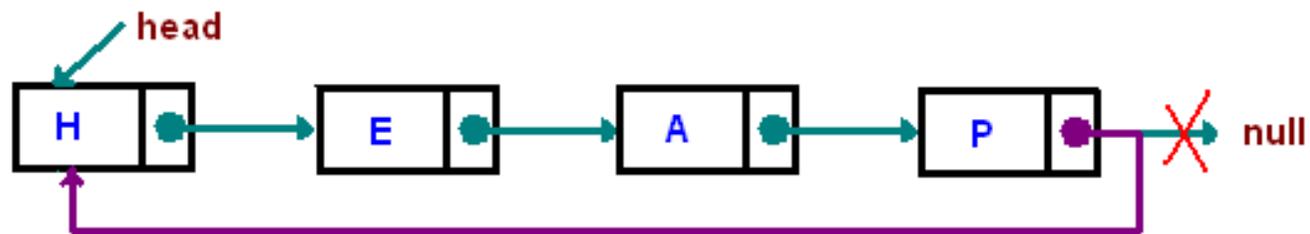
```
head = head.next;
```



```
head.next = head.next.next;
```



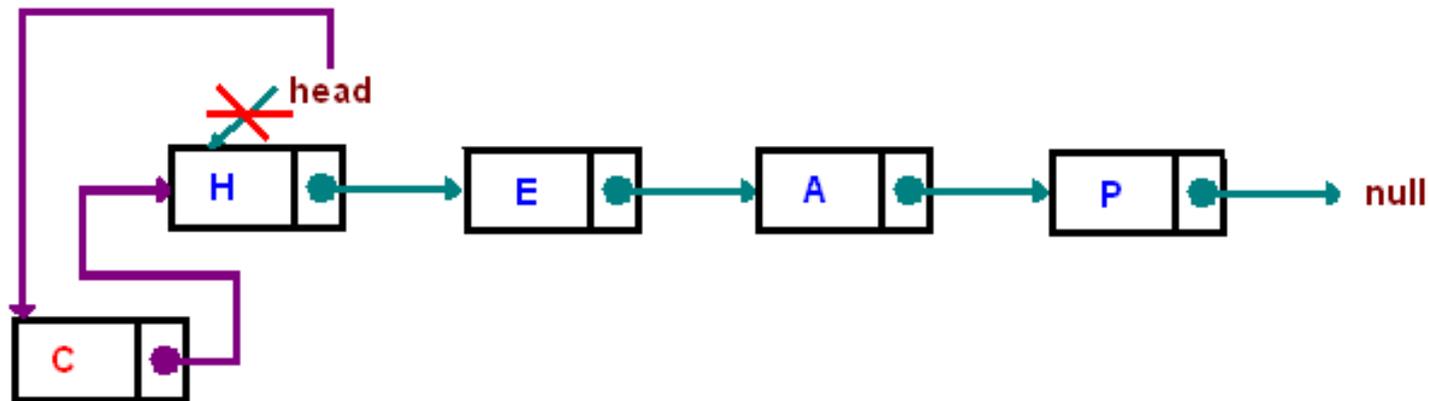
```
head.next.next.next.next = head;
```



Linked List Operations

- ▶ `addFirst` crea un nodo e lo aggiunge all'inizio della lista:

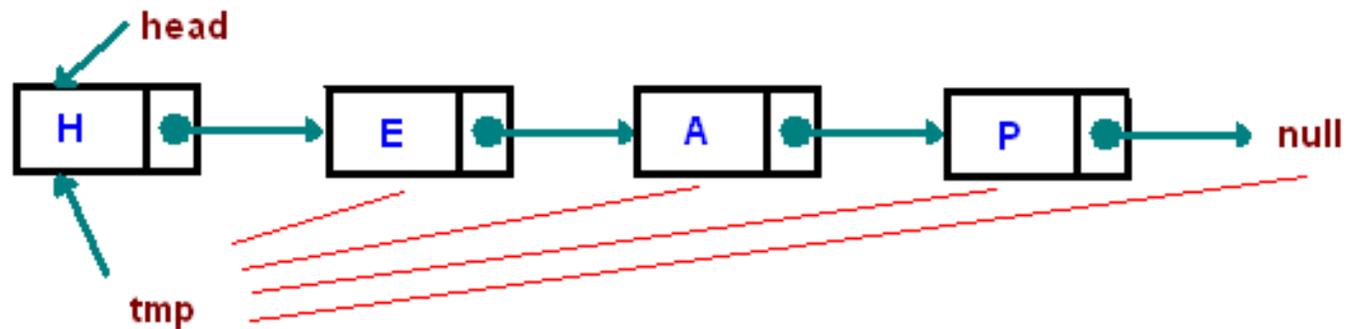
```
public void addFirst(AnyType item) {  
    head = new Node<AnyType>(item, head);  
}
```



Linked List Operations

- ▶ **Traversing** Iniziando da `head` (senza cambiare il riferimento) si accede ad ogni nodo fino a quando non si raggiunge `null`.

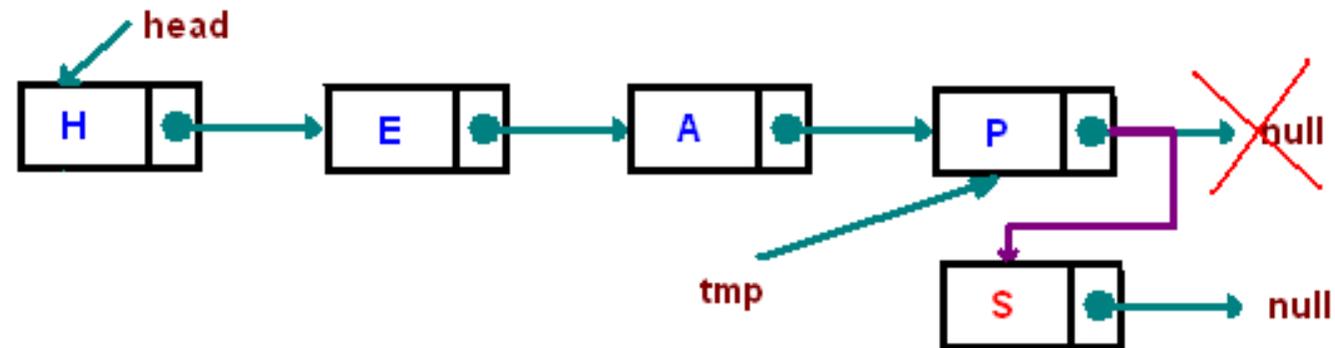
```
Node tmp = head;  
while(tmp != null) tmp = tmp.next;
```



Linked List Operations

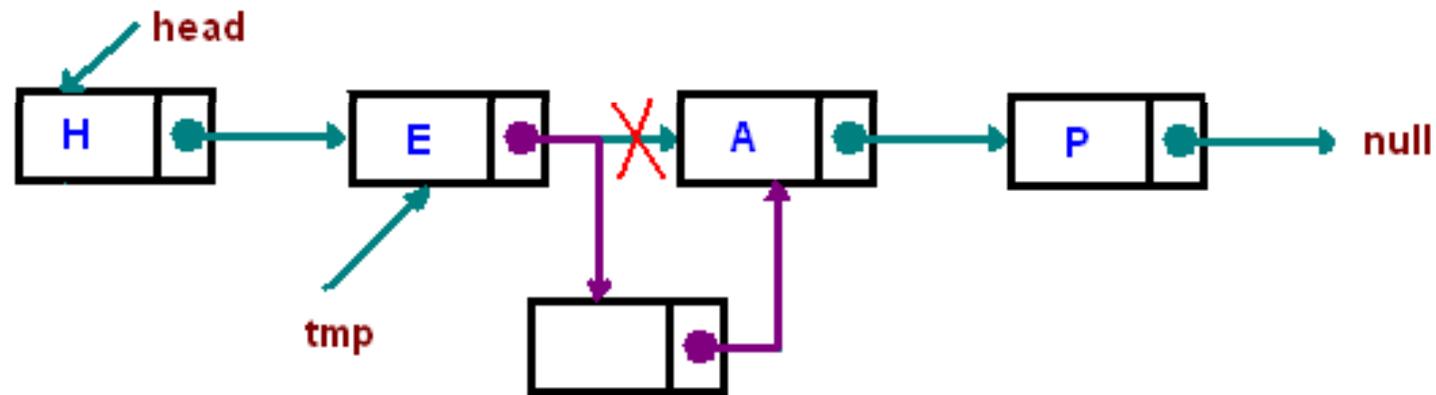
- ▶ **addLast** appende il nodo alla fine della lista.

```
public void addLast(AnyType item) {  
    if(head == null) addFirst(item);  
    else {  
        Node<AnyType> tmp = head;  
        while(tmp.next != null) tmp = tmp.next;  
        tmp.next = new Node<AnyType>(item, null);  
    }  
}
```



Linked List Operations

- ▶ Inserting "after" (E) : Cerca un nodo contenente "key" ed inserisce un nuovo nodo dopo di esso.

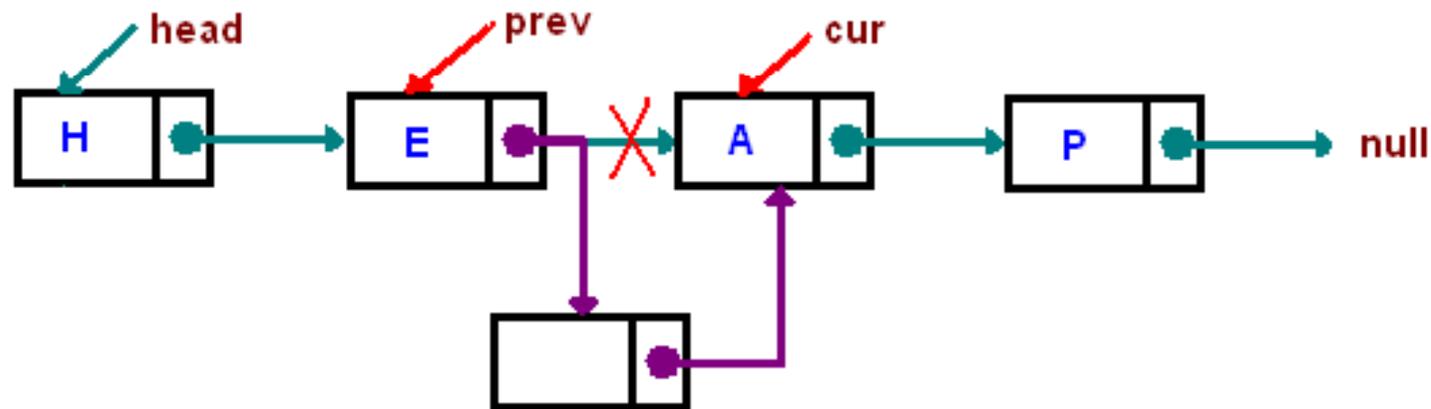


Linked List Operations

```
public void insertAfter(AnyType key, AnyType toInsert) {
    Node<AnyType> tmp = head;
    while (tmp != null && !tmp.data.equals(key))
        tmp = tmp.next;
    if (tmp != null) tmp.next =
        new Node<AnyType>(toInsert, tmp.next);
}
```

Linked List Operations

- ▶ Inserting "before" (A) cerca un nodo contenente "key" e inserisce un nuovo nodo prima di esso

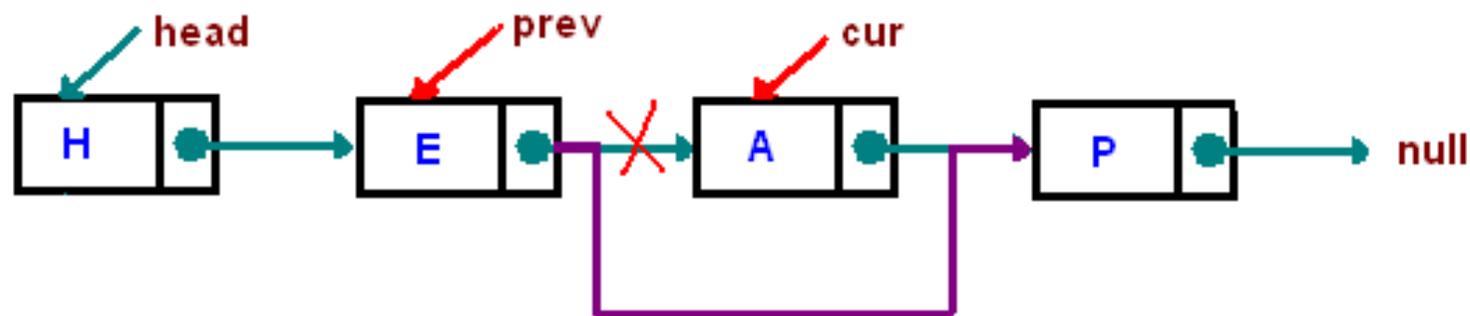


Linked List Operations

```
public void insertBefore(AnyType key,
                        AnyType toInsert) {
    if(head == null) return null;
    if(head.data.equals(key)) {
        addFirst(toInsert);
        return; }
    Node<AnyType> prev = null;
    Node<AnyType> cur = head;
    while(cur != null && !cur.data.equals(key)) {
        prev = cur; cur = cur.next;
    }
    if(cur != null) prev.next =
        new Node<AnyType>(toInsert, cur);
}
```

Linked List Operations

- ▶ Deletion (A) Cerca un nodo contenente “key” e lo cancella. Ci sono tre casi particolari da gestire:
 1. La lista è vuota
 2. Bisogna cancellare il primo nodo
 3. Il nodo non è in lista



Linked List Operations

```
public void remove(AnyType key) {
    if(head == null)
        throw new RuntimeException("cannot delete");
    if( head.data.equals(key) ) {
        head = head.next;
        return; }
    Node<AnyType> cur = head;
    Node<AnyType> prev = null;
    while(cur != null && !cur.data.equals(key) ) {
        prev = cur; cur = cur.next; }
    if(cur == null)
        throw new RuntimeException("cannot delete");
    prev.next = cur.next;
}
```

Linked List Operations

▶ Iterator

```
public Iterator<AnyType> iterator() {  
    return new LinkedListIterator();  
}
```

- ▶ **LinkedListIterator** è una classe privata interna alla classe `LinkedList`