

Algoritmi e Strutture di Dati

Liste implementate tramite array

m.patrignani

Nota di copyright

- queste slides sono protette dalle leggi sul copyright
- il titolo ed il copyright relativi alle slides (inclusi, ma non limitatamente, immagini, foto, animazioni, video, audio, musica e testo) sono di proprietà degli autori indicati sulla prima pagina
- le slides possono essere riprodotte ed utilizzate liberamente, non a fini di lucro, da università e scuole pubbliche e da istituti pubblici di ricerca
- ogni altro uso o riproduzione è vietata, se non esplicitamente autorizzata per iscritto, a priori, da parte degli autori
- gli autori non si assumono nessuna responsabilità per il contenuto delle slides, che sono comunque soggette a cambiamento
- questa nota di copyright non deve essere mai rimossa e deve essere riportata anche in casi di uso parziale

Sommario

- Il tipo astratto di dato lista
 - tipologie di liste e strategie di realizzazione
- Realizzazione delle liste con array
 - uso di tre array
 - uso di un solo array
 - liste disomogenee

Liste

- Le liste sono strutture di dati in cui gli oggetti sono disposti in una sequenza lineare
 - si assume che l'utente voglia scorrere gli elementi tramite un iteratore
- Tipo astratto: lista di interi
 - domini
 - il dominio di interesse è l'insieme delle liste L di interi
 - dominio di supporto: gli iteratori I che identificano le posizioni
 - dominio di supporto: gli interi $Z = \{0, 1, -1, 2, -2, \dots\}$
 - dominio di supporto: i booleani $B = \{\text{true}, \text{false}\}$

Realizzazione di una lista

- Costanti

- la lista vuota viene realizzata tramite la funzione `NEW_LIST(maxsize)`
 - ritorna il riferimento ad una lista vuota che può contenere al massimo `maxsize` elementi
- l'iteratore non valido è solitamente uno specifico valore dell'iteratore

- Operazioni di aggiornamento

- l'inserimento in testa alla lista `INSERT: L × Z → L` viene realizzato tramite la funzione `INSERT(l,x)`
- l'inserimento in coda `ADD: L × Z → L` viene realizzato tramite la funzione `ADD(l,x)`
- l'eliminazione di un elemento a partire dal suo iteratore `DELETE: L × I → L` viene realizzata tramite la funzione `DELETE(l,i)`
- la ricerca e l'eliminazione di un elemento `DELETE: L × Z → L` viene realizzata tramite la funzione `DELETE(l,x)`

Operazioni possibili sulle liste

- Altre operazioni di aggiornamento
 - l'inserimento prima di una posizione specifica
 $\text{INSERT_BEFORE}: L \times I \times Z \rightarrow L$ viene realizzato tramite la funzione $\text{INSERT_BEFORE}(l, x, i)$
 - l'inserimento dopo una posizione specifica
 $\text{ADD_AFTER}: L \times I \times Z \rightarrow L$ viene realizzato tramite la funzione $\text{ADD_AFTER}(l, x, i)$
 - lo svuotamento della lista $\text{EMPTY}: L \rightarrow L$ viene realizzato tramite la funzione $\text{EMPTY}(l)$

Operazioni possibili sulle liste

- Operazioni di consultazione
 - l'iteratore del 1° elemento della lista HEAD: $L \rightarrow I$ si ottiene tramite la funzione HEAD(l)
 - ritorna l'iteratore non valido se la lista è vuota
 - l'iteratore successivo all'iteratore corrente NEXT: $L \times I \rightarrow I$ si ottiene tramite la funzione NEXT(l, i)
 - ritorna l'iteratore non valido se i è l'iteratore dell'ultimo elemento
 - l'iteratore precedente all'iteratore corrente PREV: $L \times I \rightarrow I$ si ottiene tramite la funzione PREV(l, i)
 - ritorna l'iteratore non valido se i è l'iteratore del primo elemento
 - l'intero associato alla posizione specificata da un iteratore INFO: $L \times I \rightarrow Z$ si ottiene con la funzione INFO(l, i)

Operazioni possibili sulle liste

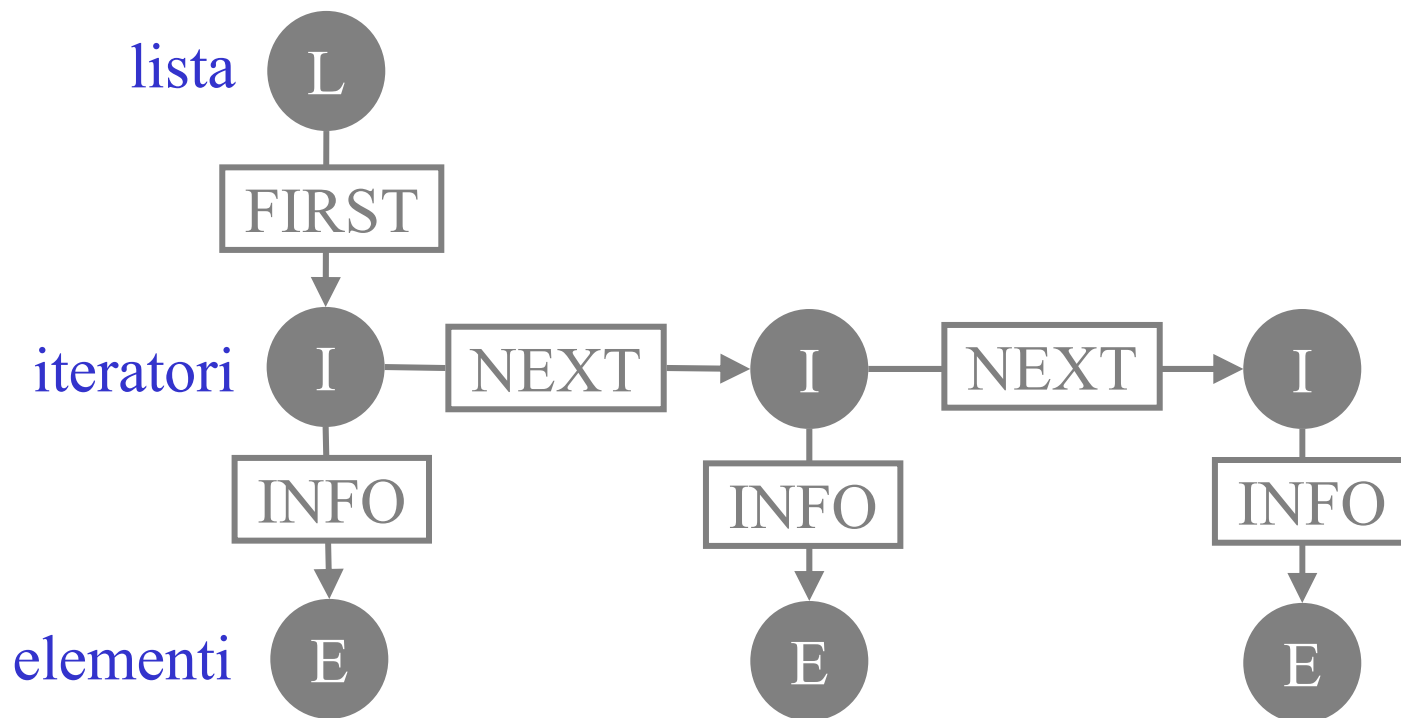
- Altre operazioni di consultazione
 - la ricerca della posizione di un elemento $\text{SEARCH}: L \times Z \rightarrow I$ si ottiene tramite la funzione $\text{SEARCH}(l, k)$
 - ritorna l'iteratore dell'elemento con chiave k nella lista l oppure l'iteratore non valido
 - l'iteratore associato all'ultimo elemento della lista $\text{LAST}: L \rightarrow I$ si ottiene tramite la funzione $\text{LAST}(l)$
 - ritorna l'iteratore non valido se la lista è vuota
 - la verifica se una lista è vuota $\text{IS_EMPTY}: L \rightarrow B$ è realizzata dalla funzione $\text{IS_EMPTY}(l)$
 - il numero degli elementi in lista $\text{SIZE}: L \rightarrow Z$ si ottiene tramite la funzione $\text{SIZE}(l)$

Strategie di realizzazione delle liste

- Dipendentemente dal tipo di operazioni che è necessario compiere in maniera efficiente sulla lista esistono diverse strategie implementative:
 - lista concatenata
 - consente lo scorrimento efficiente della lista in avanti ma non consente un efficiente scorrimento all'indietro
 - lista doppiamente concatenata
 - supporta in maniera efficiente lo scorrimento in avanti e indietro
 - accesso agli estremi
 - consente un veloce accesso sia al primo che all'ultimo elemento della lista

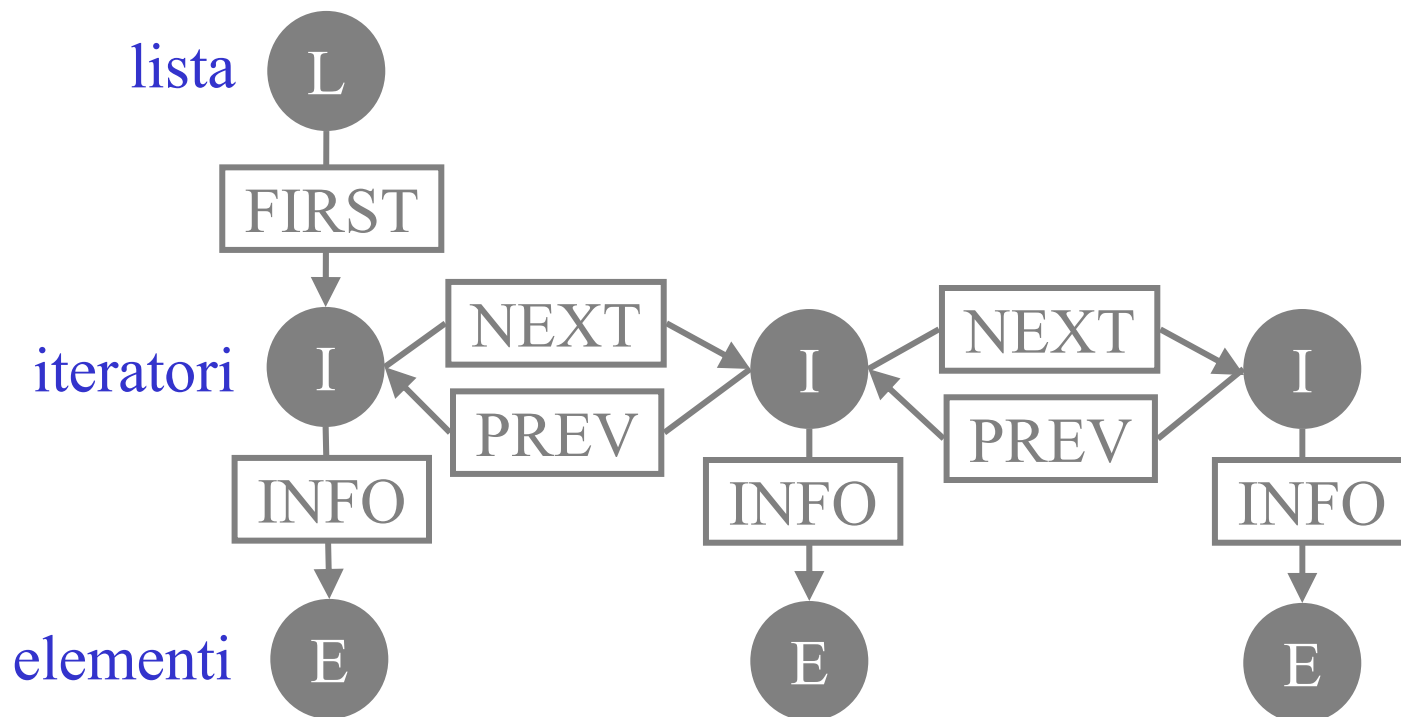
Lista semplicemente concatenata

- La struttura di dati supporta il passaggio diretto da un iteratore all'iteratore successivo
 - si vogliono le operazioni FIRST e NEXT in $\Theta(1)$



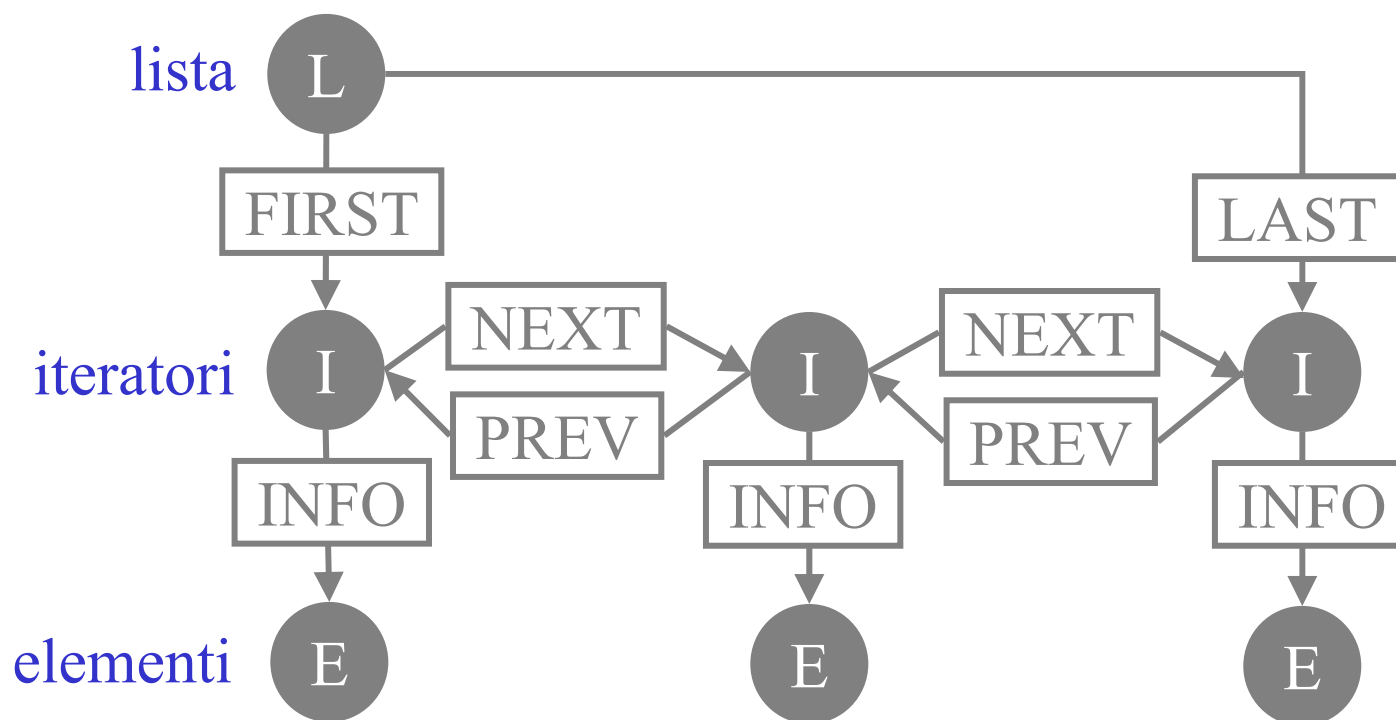
Lista doppiamente concatenata

- La struttura di dati supporta il passaggio diretto da un iteratore al successivo e al precedente
 - si vogliono le operazioni FIRST, NEXT e PREV in $\Theta(1)$



Liste con accesso agli estremi

- La struttura di dati supporta l'accesso diretto al primo e all'ultimo iteratore della lista
 - si vogliono le operazioni FIRST e LAST in $\Theta(1)$

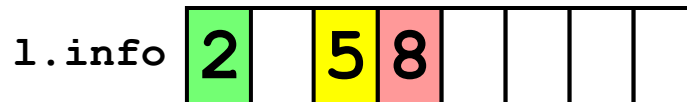


Realizzazione di una lista con array

- Supponiamo di mettere gli elementi della lista nelle celle successive di un array `l.info`



- come facciamo a gestire la cancellazione di un elemento intermedio della lista?

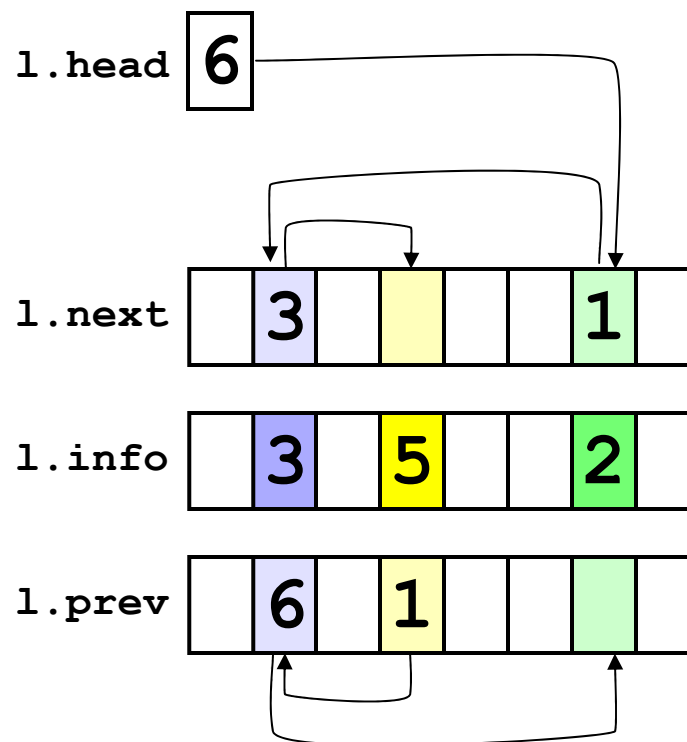


- come facciamo a sapere quali celle dell'array sono utilizzate?
 - non c'è nessun valore intero che possiamo associare ad una cella vuota

Realizzazione di una lista con array

- Gli elementi della lista sono memorizzati in un array `l.info`
- L'array `l.next` contiene l'indice dell'elemento che segue
- L'array `l.prev` contiene l'indice dell'elemento che segue

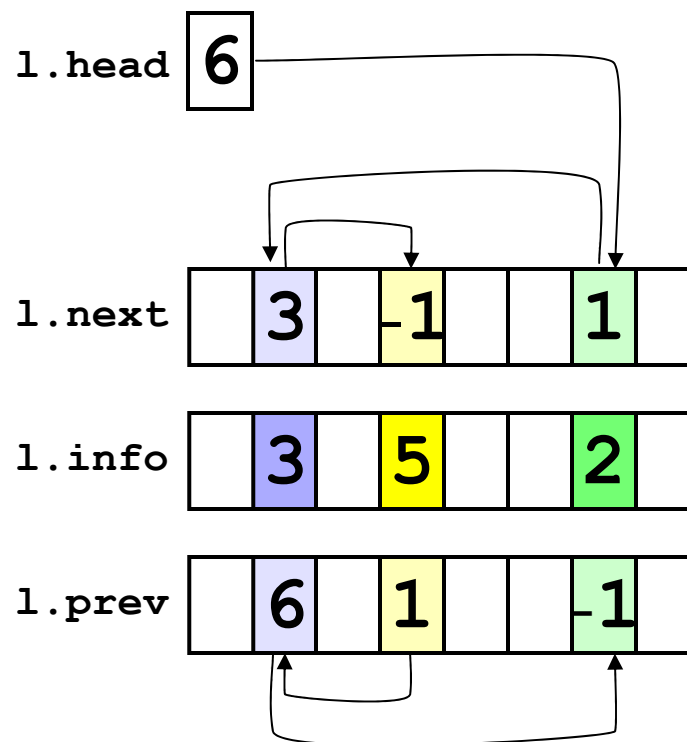
sequenza: 2, 3, 5



Realizzazione di una lista con array

- L'iteratore della lista è un intero
 - è l'indice della posizione dell'elemento corrispondente
- L'iteratore non valido è rappresentato dal valore -1

sequenza: 2 , 3 , 5

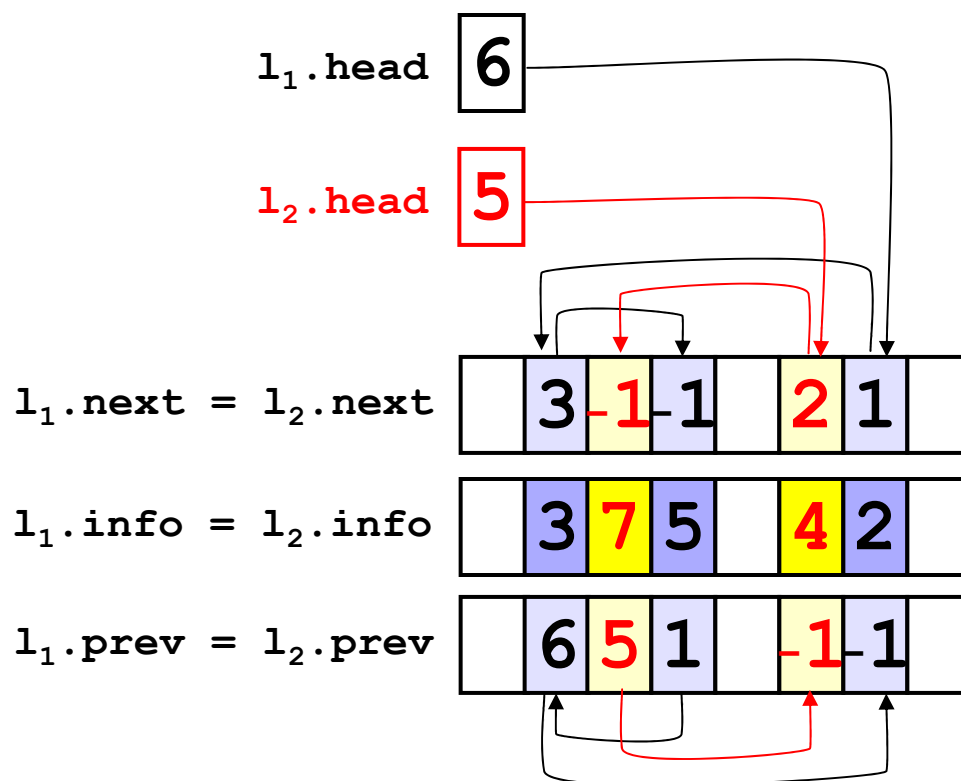


Più liste con gli stessi array?

- Gli array `l.next`, `l.info` ed `l.prev` possono essere condivisi da due o più liste
 - le liste non interferiscono, perché utilizzano posizioni diverse degli array

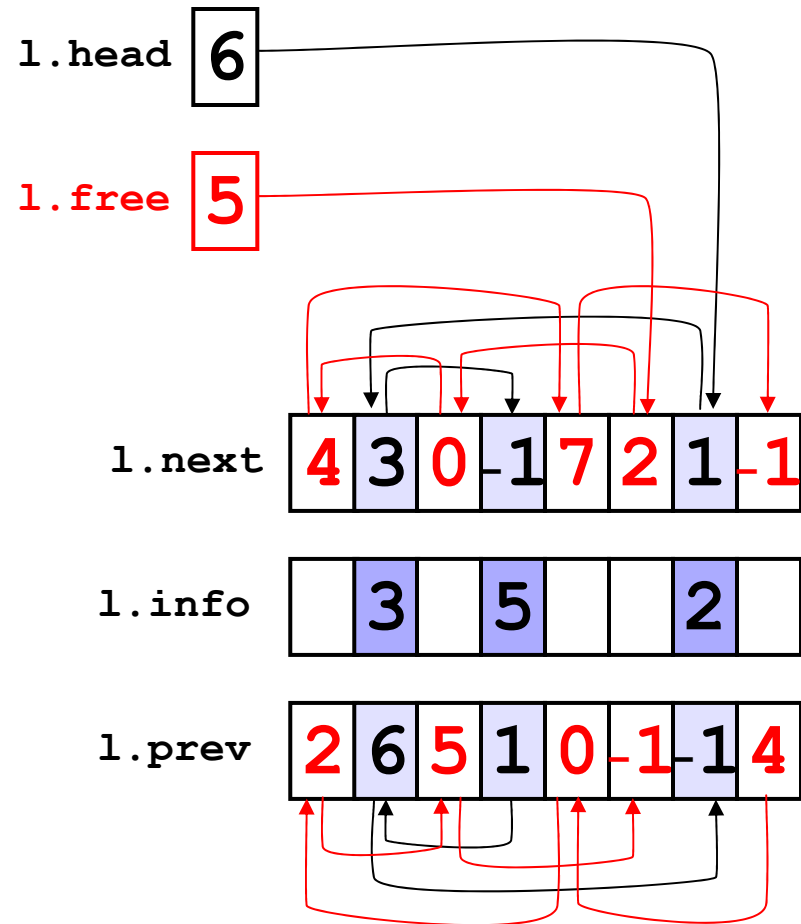
sequenza 1: 2 , 3 , 5

sequenza 2: 4 , 7



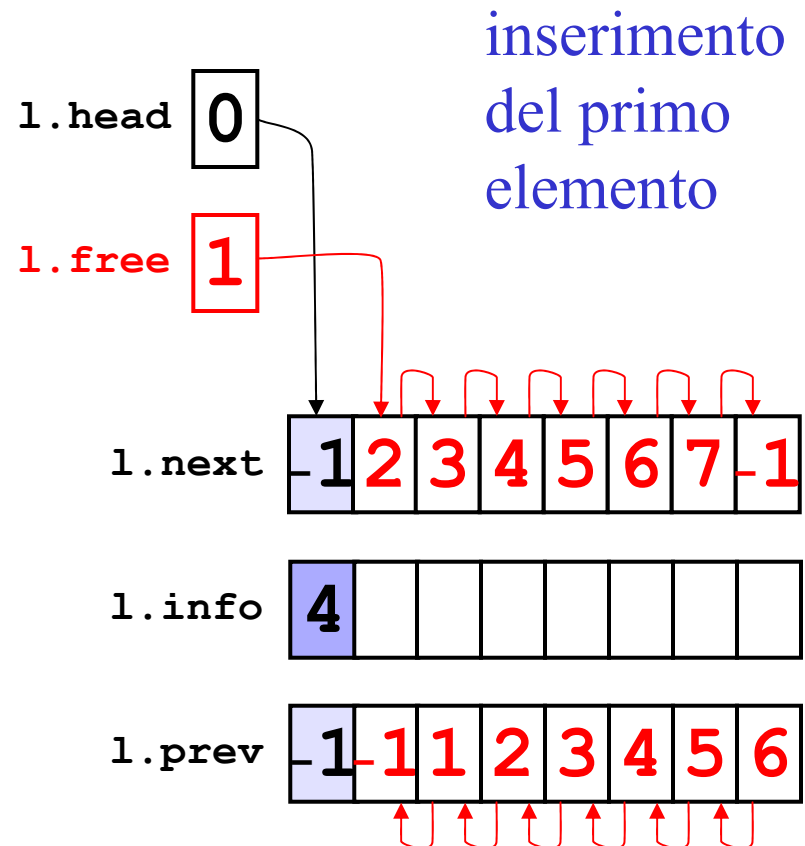
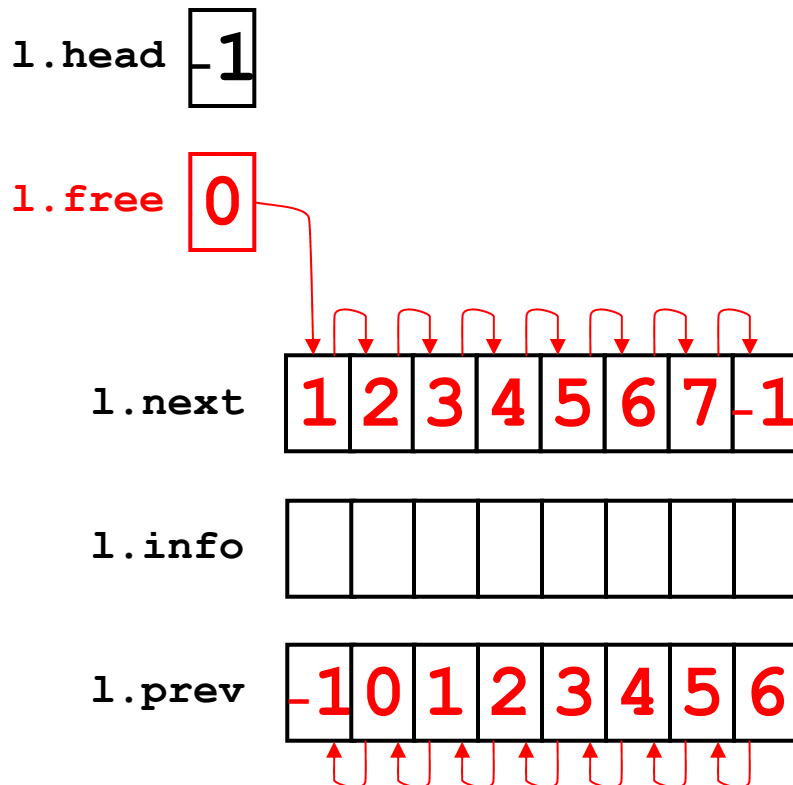
Uso della lista libera

- Per inserire un nuovo elemento in lista occorre sapere quali posizioni degli array sono ancora libere
- Tutte le posizioni libere possono essere memorizzate in una seconda lista `l.free`
 - un inserimento di un elemento in `l` è un trasferimento di una posizione dalla lista `l.free` alla lista `l.head`
 - una cancellazione da `l` è un trasferimento di una posizione dalla lista `l.head` alla lista `l.free`



Configurazione iniziale: lista vuota

- Quando la lista `l` è vuota tutte le posizioni sono assegnate alla lista `l.free`



Creazione di una lista vuota di interi

- Procedura per inizializzare una lista vuota di interi

NEW_LIST(maxsize)

```
1. ▷ creo un nuovo oggetto l con:
2. ▷      l.next, l.info, l.prev array di maxsize interi
3. ▷      l.head, l.free interi
4. for i = 0 to maxsize-1
5.     l.next[i] = i+1
6.     l.prev[i] = i-1
7. l.next[maxsize-1] = -1
8. l.head = -1
9. l.free = 0
10. return l
```

Gestione della lista `l.free`

- Procedura di servizio per ottenere una posizione libera dalla lista `l.free`

```
ALLOCATE-COLUMN(l)
```

```
1. if l.free == -1
```

```
2.     error("overflow")
```

```
3. else
```

```
4.     i = l.free      ▷ i è l'indice della nuova posizione
```

```
5.     l.free = l.next[l.free]
```

```
6.     if l.free != -1
```

```
7.         l.prev[l.free] = -1
```

```
8. return i
```

Gestione della lista `l.free`

- Procedura di servizio per restituire una posizione alla lista `l.free`

```
FREE-COLUMN(l, i)
```

```
1. l.prev[i] = -1
```

```
2. l.next[i] = l.free
```

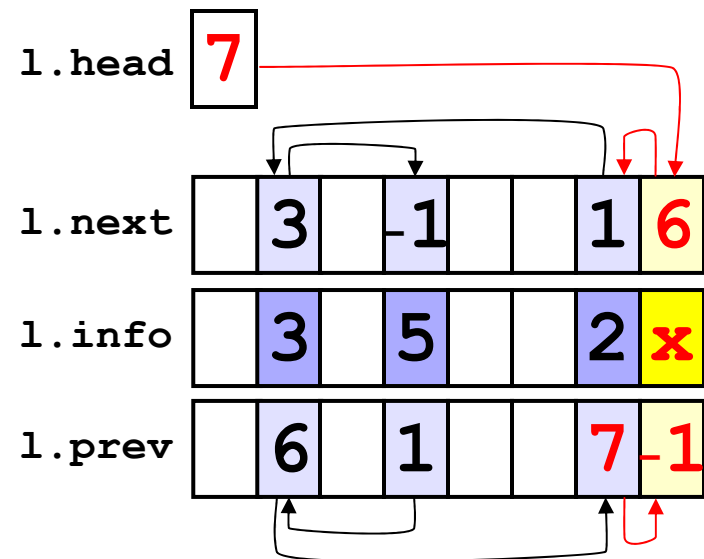
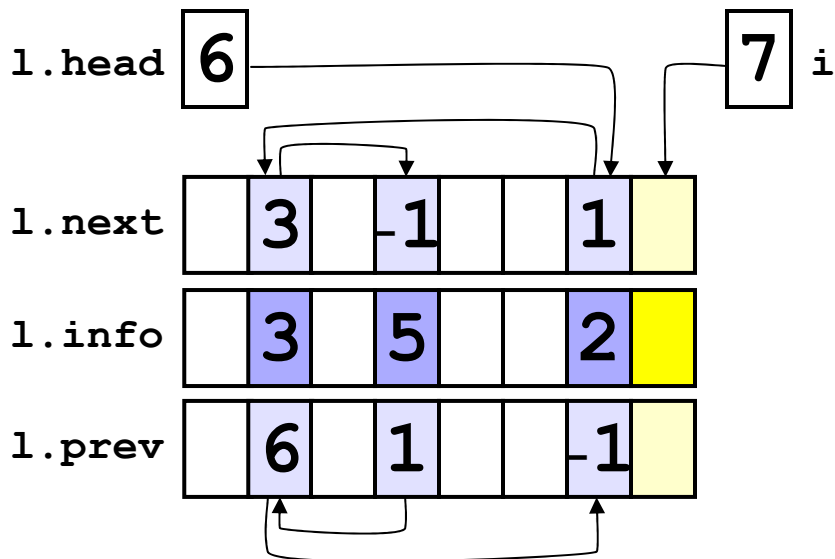
```
3. if l.free != -1
```

```
4.     l.prev[l.free] = i
```

```
5. l.free = i
```

Codice di INSERT(l,x)

```
INSERT(l,x)      ▷ x è il valore da aggiungere in lista  
1.  i = ALLOCATE-COLUMN(l)      ▷ indice di una nuova colonna libera  
2.  l.info[i] = x  
3.  l.prev[i] = -1                ▷ i diventa primo elemento  
4.  l.next[i] = l.head           ▷ il resto della lista segue i  
5.  if l.head != -1  
6.      l.prev[l.head] = i  
7.  l.head = i
```



Esercizi: liste implementate con array

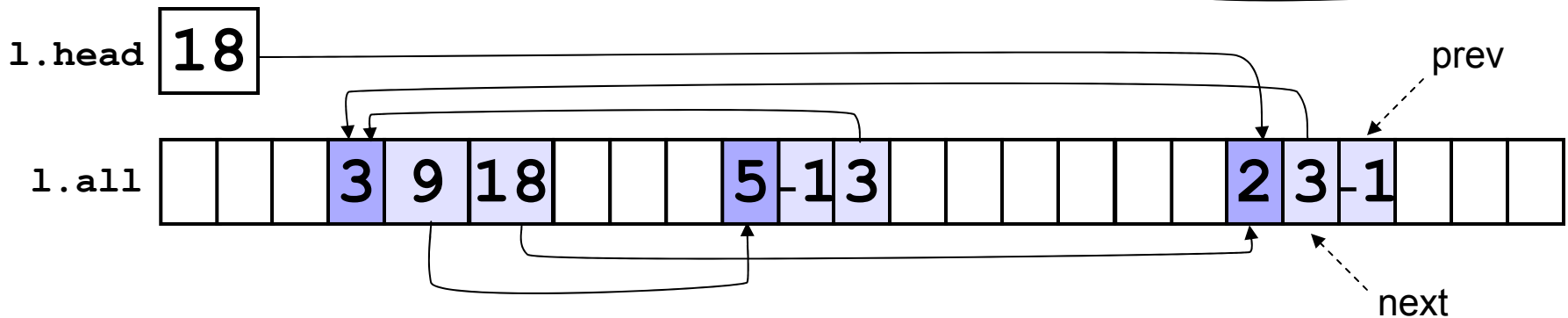
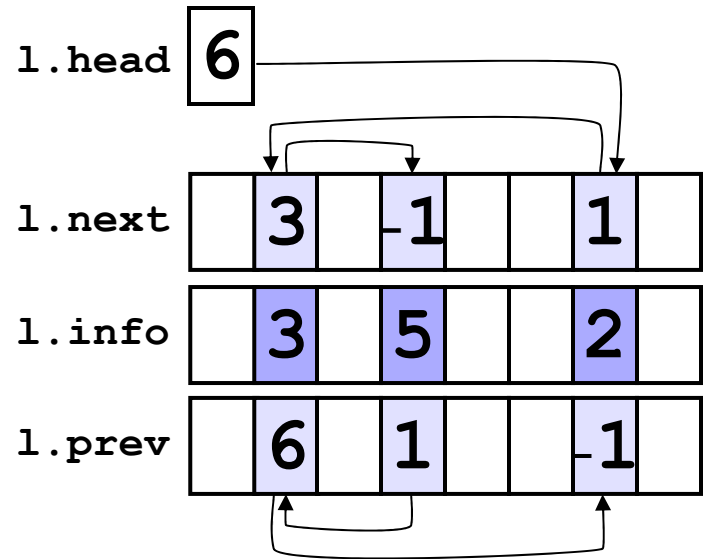
1. Scrivi lo pseudocodice della procedura `SIZE(l)` che conta gli elementi della lista `l`
2. Scrivi lo pseudocodice della procedura `SEARCH(l,k)` che restituisce la posizione del primo elemento di `l` con valore della chiave `k`
3. Scrivi lo pseudocodice della procedura `DELETE(l,i)` che rimuove da `l` l'elemento in posizione `i`
4. Scrivi lo pseudocodice della procedura `DELETE(l,x)` che rimuove da `l` il primo elemento che ha valore `x`

Rappresentazione con un solo array

- Un solo array è sufficiente a rappresentare le informazioni degli array `l.next`, `l.info` ed `l.prev`
 - Ovviamente è anche necessaria una lista `l.free` (non rappresentata in figura)
-
- ```

graph TD
 l_head[l.head] --> l_next[l.next]
 l_next --> l_info[l.info]
 l_info --> l_prev[l.prev]
 l_prev --> l_head

```





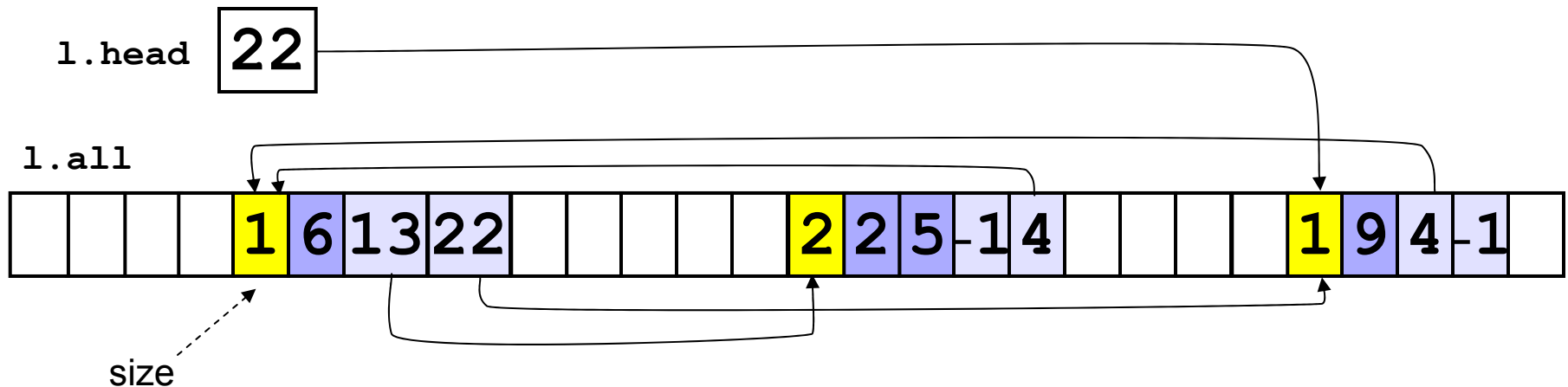
# Esercizi: liste su un solo array

*Negli esercizi seguenti supponi che la lista  $l$  sia doppiamente concatenata ed implementata tramite un solo array*

5. Scrivi lo pseudocodice della procedura `ALLOCATE_OBJECT(l)`
6. Scrivi lo pseudocodice della procedura `FREE_OBJECT(l,i)`
7. Scrivi lo pseudocodice della procedura `LOWER_FREE_POSITION(l)` che trova la posizione con indice più basso tra gli elementi della lista libera `l.free`

# Liste con elementi eterogenei

- L'uso di un singolo array consente la gestione di liste di elementi eterogenei
  - un campo aggiuntivo specifica la dimensione di ogni elemento
  - la lista `l.free` (non rappresentata in figura) viene gestita con criteri analoghi



# Esercizi: liste eterogenee

*negli esercizi seguenti supponi che la lista  $l$  sia eterogenea, doppiamente concatenata, ed implementata tramite un singolo array*

8. Scrivi lo pseudocodice della procedura `ALLOCATE-OBJECT-WITH-SIZE( $l, x$ )` che trova nella lista libera `l.free` una posizione adatta ad ospitare un elemento di dimensione `x`
9. Scrivi lo pseudocodice della procedura `FREE-OBJECT( $l, i$ )` che inserisce nella lista libera `l.free` l'oggetto in posizione `i`
10. Scrivi lo pseudocodice della procedura `INSERT( $l, A$ )` che inserisce nella lista `l` un elemento di dimensione `A.length` che contiene tutti i valori dell'array `A`

# Esercizio: cancellazione *lazy* su liste eterogenee

*Negli esercizi seguenti supponi che una lista eterogenea doppiamente concatenata ed implementata con un singolo array preveda, per ogni elemento, un valore che specifica se l'elemento è da considerarsi “rimosso” oppure no*

11. Scrivi lo pseudocodice della procedura DELETE(*l*,*i*) dove *i* è l'indice della posizione di un elemento da marcare come “rimosso”
12. Scrivi lo pseudocodice della procedura GARBAGE-COLLECTION(*l*) che trasferisce nella lista *l.free* tutti gli elementi marcati come “rimossi”

