

Il tipo astratto coda con priorità: specifiche sintattiche e semantiche. Realizzazioni.

Algoritmi e Strutture Dati + Lab

A.A. 14/15

Informatica

Università degli Studi di Bari "Aldo Moro"

Nicola Di Mauro

CODE CON PRIORITA'

SONO UN CASO PARTICOLARE DI **INSIEME**, SUGLI ELEMENTI DEL QUALE E' DEFINITA UNA RELAZIONE " \leq " DI ORDINAMENTO TOTALE. E' POSSIBILE INSERIRE UN NUOVO ELEMENTO O ESTRARRE L'ELEMENTO MINIMO. LA SPECIFICA E' SIMILE A QUELLA DEL TIPO DI DATO INSIEME. LE OPERAZIONI AMMESSE SONO:

CREA INSERISCI MIN

SECONDO GLI OPERATORI DEL TIPO DI DATO INSIEME, E LA NUOVA OPERAZIONE **CANCELLAMIN** CHE RIMUOVE L'ELEMENTO MINIMO.

IL NOME DERIVA DALL'INTERPRETAZIONE CHE A E' UNA CODA DI ELEMENTI CHE DEVONO ESSERE SERVITI RISPETTANDONE LA PRIORITA'. PER SEMPLICITA' SI FA COINCIDERE LE PRIORITA' CON GLI ELEMENTI STESSI E SI ASSUMONO PRIORITA' DISTINTE IN ACCORDO ALLA SPECIFICA DEL TIPO DI DATO INSIEME.

IN GENERALE, LE PRIORITA' POSSONO INTENDERSI COME PROPRIETA' ASSOCIATE AGLI ELEMENTI CHE, TALVOLTA, POSSONO AVERE LA STESSA PRIORITA'.

ESEMPIO: PRONTO SOCCORSO

SPECIFICA SINTATTICA

TIPI: PRIORICODA, TIPOELEM

OPERATORI:

CREAPRIORICODA: () → PRIORICODA

INSERISCI: (TIPOELEM, PRIORICODA) → PRIORICODA

MIN: (PRIORICODA) → TIPOELEM

CANCELLAMIN: (PRIORICODA) → PRIORICODA

SPECIFICA SEMANTICA

**TIPI: PRIORICODA: INSIEME DI CODE CON PRIORITA' CON
ELEMENTI DI TIPO TIPOELEM**

OPERATORI:

CREAPRIORICODA = A

POST: $A = \emptyset$

INSERISCI (x,A) = A'

POST: $A' = A \cup \{x\}$ (se $x \in A$ allora $A = A'$)

MIN(A) = x

PRE: $A \neq \emptyset$

POST: $x \in A$ e $x < y$ per ogni $y \in A$, $x \neq y$

CANCELLAMIN (A) = A'

PRE: $A \neq \emptyset$

POST: $A' = A - \{x\}$ con $x = \text{MIN}(A)$

RAPPRESENTAZIONE CON STRUTTURE SEQUENZIALI

SI PUO' RAPPRESENTARE UNA CODA CON PRIORITA' DI n ELEMENTI UTILIZZANDO STRUTTURE SEQUENZIALI COME LISTE ORDINATE E LISTE NON ORDINATE.

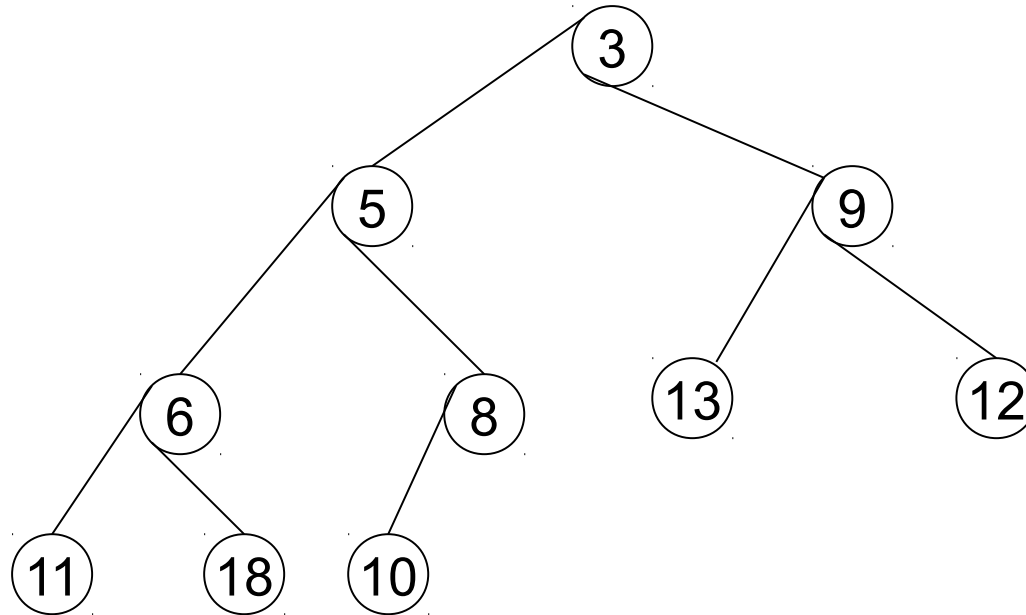
TUTTAVIA, POICHE' LA CODA CON PRIORITA' E' COSTITUITA DA UN INSIEME DI ATOMI LINEARMENTE ORDINATI MA SENZA ALCUNA RELAZIONE STRUTTURALE SULL'INSIEME DELLE POSIZIONI, LA SUA RAPPRESENTAZIONE E' QUASI SEMPRE ASSOCIATA AD UN UNICO MODELLO CONCETTUALE: QUELLO DI ALBERO BINARIO.

RAPPRESENTAZIONE CON ALBERI BINARI

GLI ELEMENTI DI UNA CODA CON PRIORITÀ **C** POSSONO ESSERE MEMORIZZATI NEI NODI DI UN ALBERO BINARIO **B** CHE DEVE AVERE LE PROPRIETÀ:

- L'ALBERO **B** È *QUASI PERFETTAMENTE BILANCIATO*
 - SE **k** È IL LIVELLO MASSIMO DELLE FOGLIE, ALLORA **B** HA ESATTAMENTE $2^k - 1$ NODI DI LIVELLO MINORE DI **k** ;
 - TUTTE LE SUE FOGLIE DI LIVELLO **k** SONO ADDOSSATE A SINISTRA;
- L'ALBERO **B** È *PARZIALMENTE ORDINATO*
 - OGNI NODO CONTIENE UN ELEMENTO DI **C** CHE E' MAGGIORE DI QUELLO DEL PADRE

ESEMPIO (CODA CON PRIORITA'): LA FIGURA MOSTRA UN ALBERO **B**, CHE VERIFICA LE PROPRIETÀ SUDDETTE E CONTIENE GLI ELEMENTI DELLA CODA CON PRIORITÀ $C = \{ 5, 10, 8, 11, 13, 12, 9, 18, 3, 6 \}$. IL LIVELLO MASSIMO DELLE FOGLIE DI **B** E' **3** E CI SONO $2^3 - 1 = 7$ NODI DI LIVELLO ≤ 2 . LE TRE FOGLIE DI LIVELLO 3 SONO ADDOSSATE A SINISTRA.



**FIG. 1 ALBERO QUASI PERFETTAMENTE BILANCIATO
PARZIALMENTE ORDINATO**

PER REALIZZARE GLI OPERATORI SI OSSERVI CHE:

- **MIN** RESTITUISCE IL CONTENUTO DELLA RADICE DELL'ALBERO **B**;
- **INSERISCI** DEVE INSERIRE UNA NUOVA FOGLIA IN MODO DA MANTENERE VERIFICATA LA PROPRIETÀ (1) E QUINDI FAR “SALIRE” L'ELEMENTO INTRODOTTO FINO A VERIFICARE LA PROPRIETÀ (2);
- **CANCELLAMIN** PREVEDE LA CANCELLAZIONE DELLA FOGLIA DI LIVELLO MASSIMO PIÙ A DESTRA, IN MODO DA MANTENERE VERIFICATA LA PROPRIETÀ (1) ED IL REINSERIMENTO DEL CONTENUTO DELLA FOGLIA CANCELLATA NELL'ALBERO PARTENDO DALLA RADICE E FACENDOLO "SCENDERE" IN MODO CHE L'ALBERO COSÌ MODIFICATO VERIFICHINO ANCHE LA PROPRIETÀ (2).

ESEMPIO (INSERISCI): VOLENDO INSERIRE L'ELEMENTO 4 NELL'ALBERO B DI FIG. 1, SI AGGIUNGE UN FIGLIO, CON 4, AL NODO 8, SI SCAMBIA 4 CON 8 E SUCCESSIVAMENTE 4 CON 5.

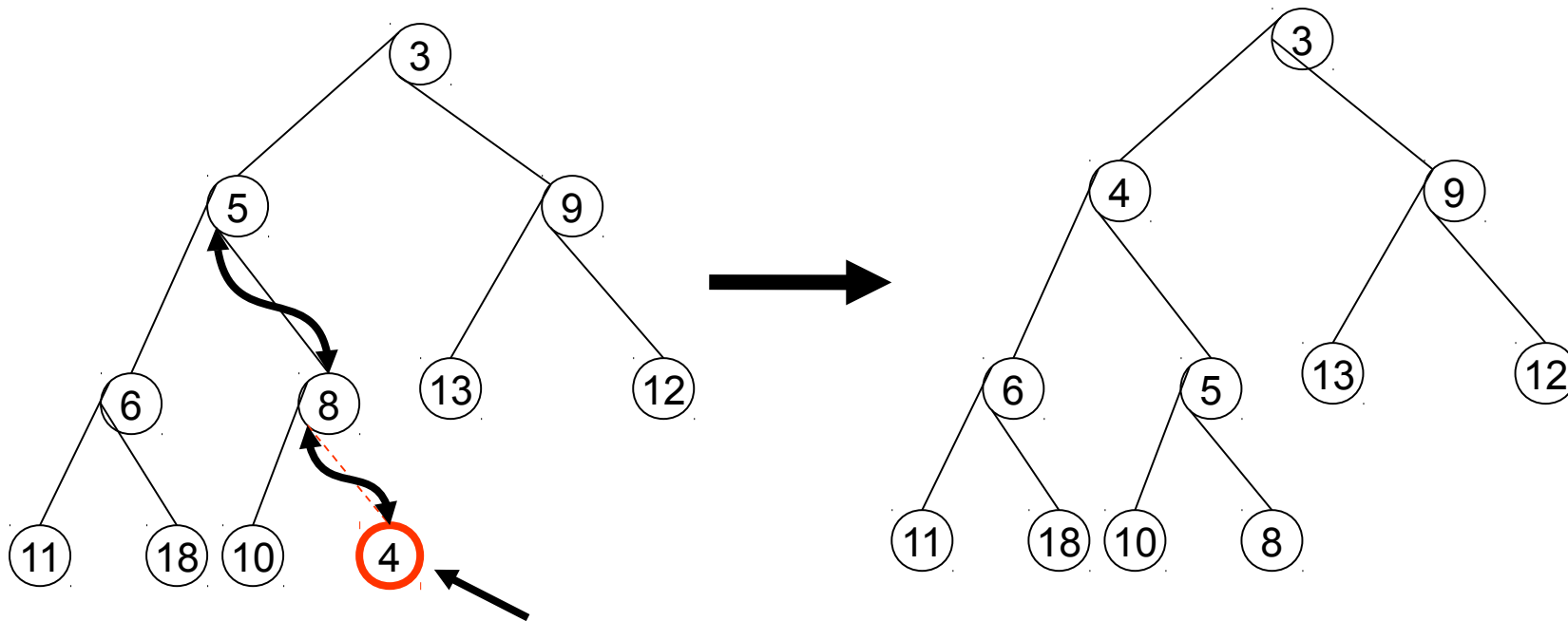


FIG. 2 INSERIMENTO DI 4

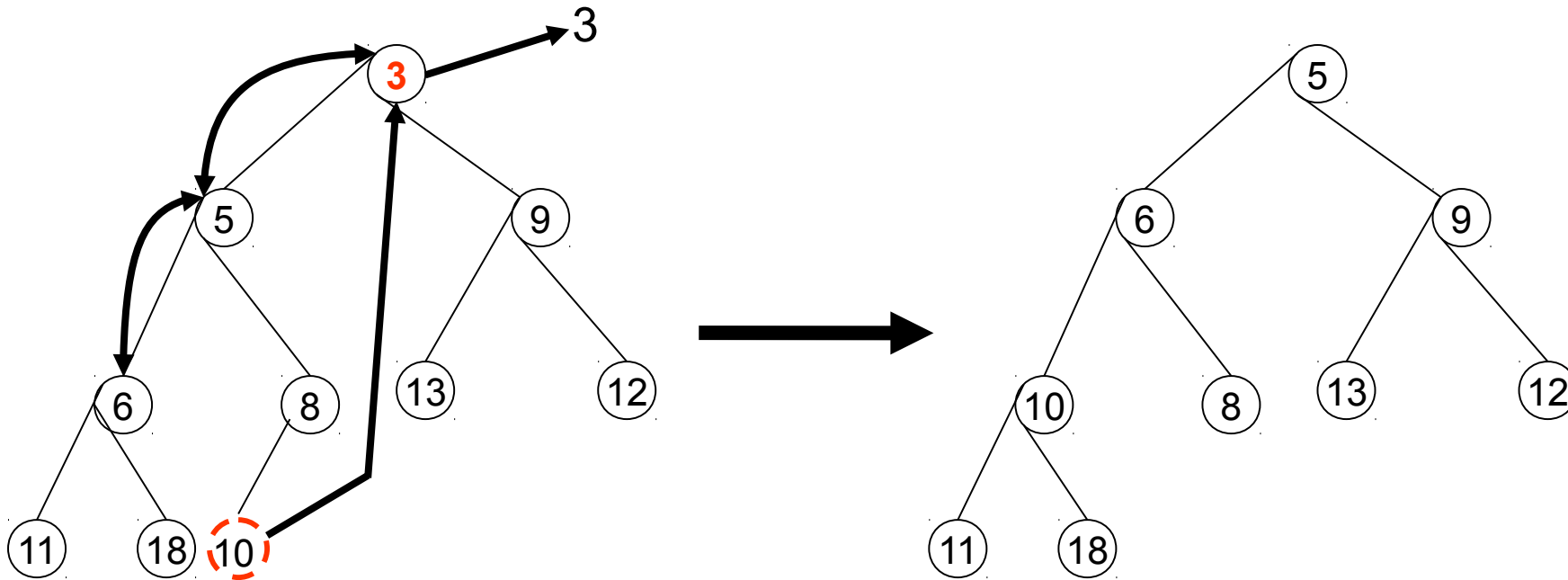


FIG. 3 CANCELLAZIONE DEL MINIMO

VOLENDO CANCELLARE 3 DALL'ALBERO DI FIG. 1 SI CANCELLA LA FOGLIA CONTENENTE 10, SI RICOPIA 10 NELLA RADICE, SI SCAMBIA 10 CON 5 E SUCCESSIVAMENTE 10 CON 6.

OSSERVAZIONE:

INSERISCI E CANCELLAMIN PREVEDONO DUE FASI, LA PRIMA DI **MODIFICA** DELLA STRUTTURA DELL'ALBERO (CONDIZIONATA DALLA PROPRIETÀ (1)), LA SECONDA DI **AGGIUSTAMENTO** DEGLI ELEMENTI IN BASE ALLE PRIORITÀ (PROPRIETÀ (2)).

NELLA PRIMA FASE SI DEVE NECESSARIAMENTE FARE RIFERIMENTO ALLA FOGLIA ALL'ESTREMA DESTRA DELL'ULTIMO LIVELLO: QUESTO EVIDENZIA L'UTILITÀ DI MANTENERE TRACCIA DI TALE FOGLIA E DI CONSEGUENZA UNA DEFINIZIONE PASCAL DEL TIPO PRIORICODA PUÒ ESSERE LA SEGUENTE:

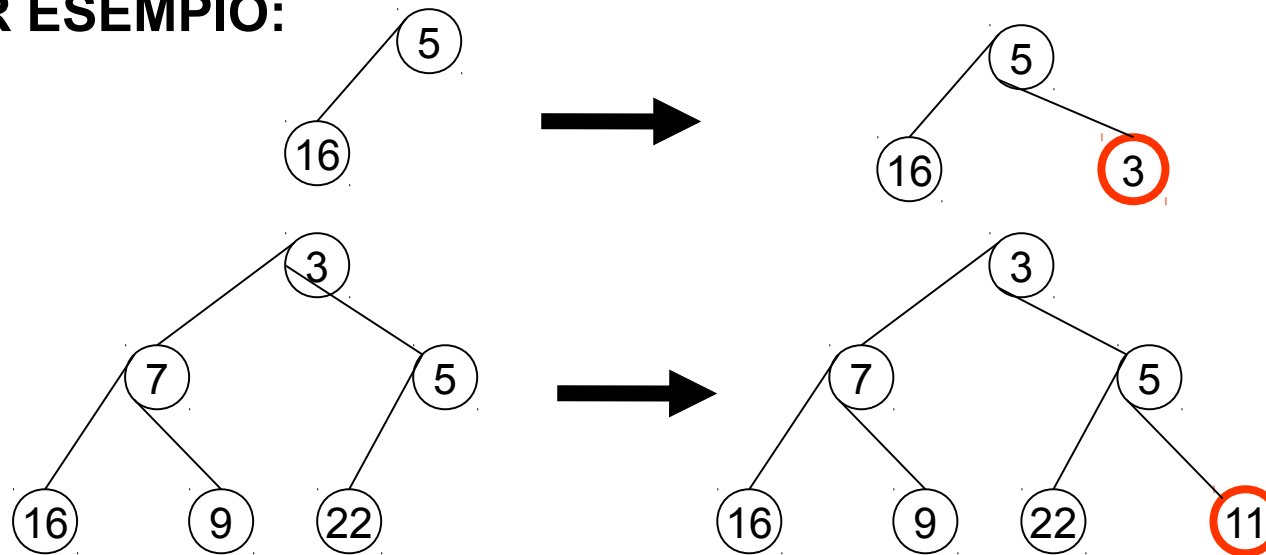
```
PrioriCoda=RECORD  
albero:BinAlbero;  
ultimo:nodo  
END;
```

ANALIZZIAMO PIÙ IN DETTAGLIO INSERISCI.

LA PRIMA FASE, QUELLA DI MODIFICA DELLA STRUTTURA DELL'ALBERO, PREVEDE L'INSERIMENTO DI UNA FOGLIA “DOPO” L'ULTIMA. CASI PARTICOLARMENTE SEMPLICI SONO:

- **L'ALBERO È VUOTO:** BASTA AGGIUNGERE L'ELEMENTO COME RADICE;
- **L'ALBERO È COSTITUITO DALLA SOLA RADICE:** L'ELEMENTO VIENE AGGIUNTO COME FIGLIO SINISTRO DELLA RADICE;
- **L'ULTIMA FOGLIA È UN NODO FIGLIO SINISTRO:** L'ELEMENTO VIENE AGGIUNTO COME FRATELLO DESTRO.

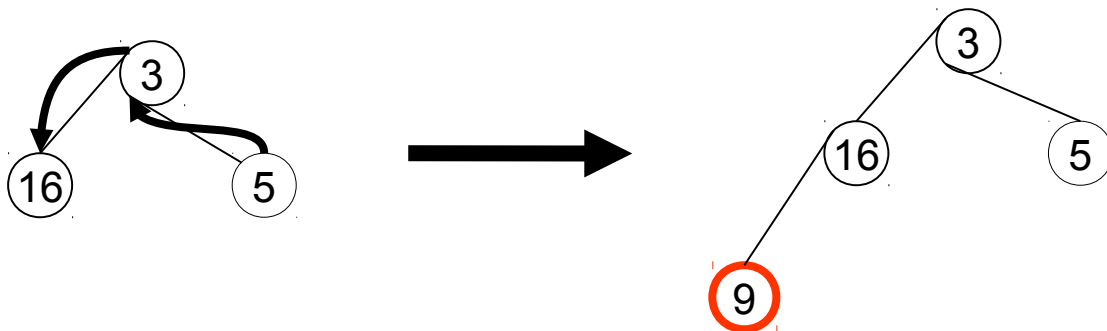
PER ESEMPIO:



I FASE: MODIFICA DELLA STRUTTURA

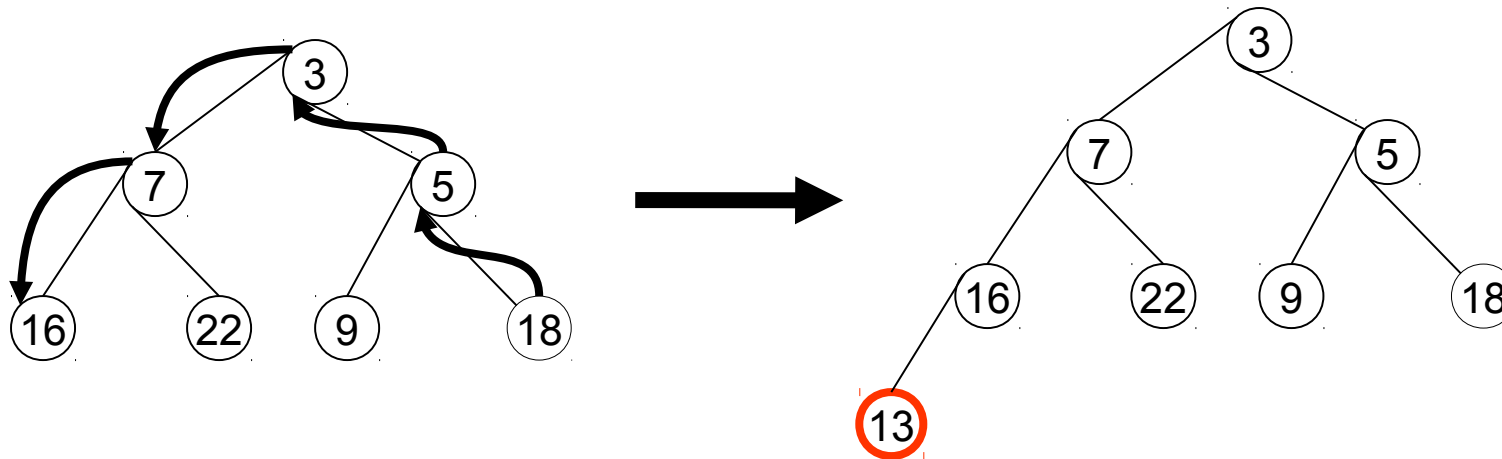
NEL CASO GENERALE LA FASE DI MODIFICA DELLA STRUTTURA PREVEDE UN PRIMO PASSO DI “***SALITA DA DESTRA***” ED UNO SUCCESSIVO DI “***DISCESA VERSO SINISTRA***” ALLO SCOPO DI INDIVIDUARE DOVE ATTACCARE IL NUOVO NODO. IL PROCESSO DI SALITA (*SI PASSA DA FIGLIO A PADRE*) PROSEGUE FINTANTOCHÉ IL NODO CONSIDERATO È UN FIGLIO DESTRO (*LIVELLO COMPLETO*) OPPURE NON È STATA RAGGIUNTA LA RADICE; MENTRE IL PROCESSO DI DISCESA (*SI PASSA DAL PADRE AL FIGLIO SINISTRO*) VIENE ITERATO FINO A QUANDO NON SI TROVA UNA FOGLIA. SOLO A QUESTO PUNTO SI PUÒ AGGIUNGERE IL NUOVO NODO COME FOGLIA.

NEL CASO IL LIVELLO NON SIA COMPLETO IL NUOVO NODO VERRA' AGGIUNTO A COMPLETARLO.

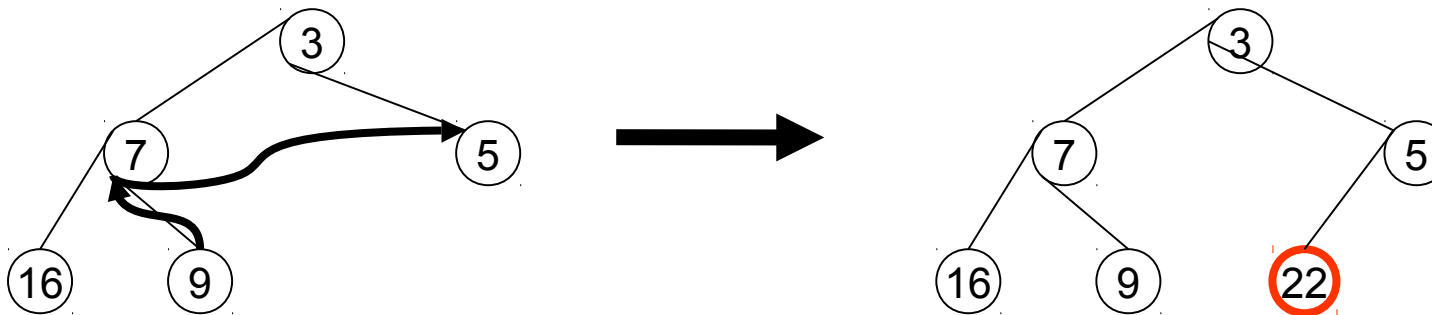


1° CASO

1° CASO

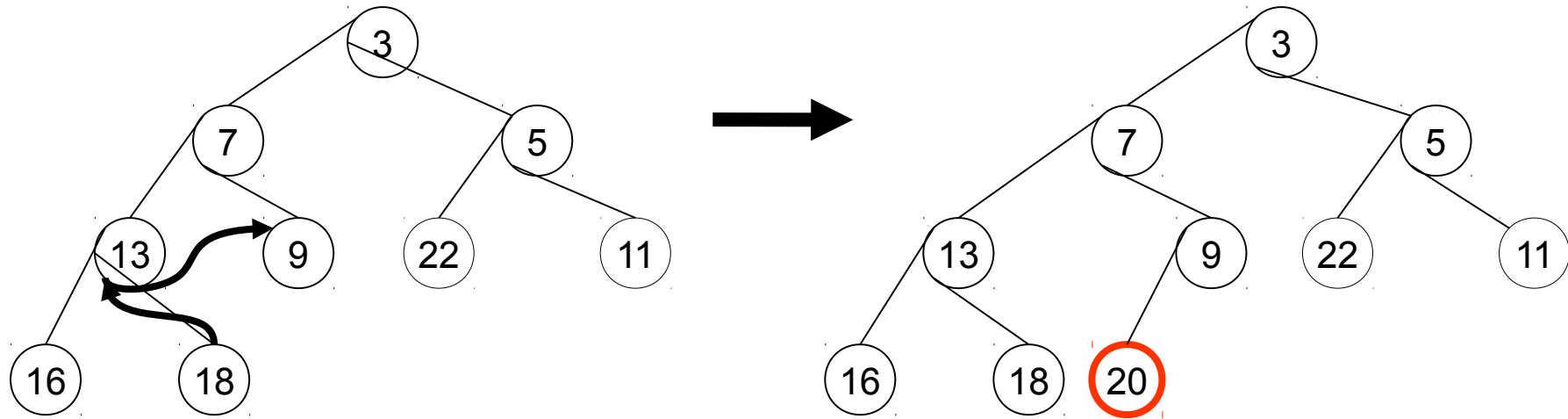


NEL SECONDO CASO, O NON SI GIUNGE ALLA RADICE, OPPURE SI GIUNGE ALLA RADICE DAL FIGLIO SINISTRO: SI SCENDE PARTENDO DAL FRATELLO DESTRO DELL'ULTIMO NODO CHE È STATO VISITATO IN SALITA COME FIGLIO DESTRO.



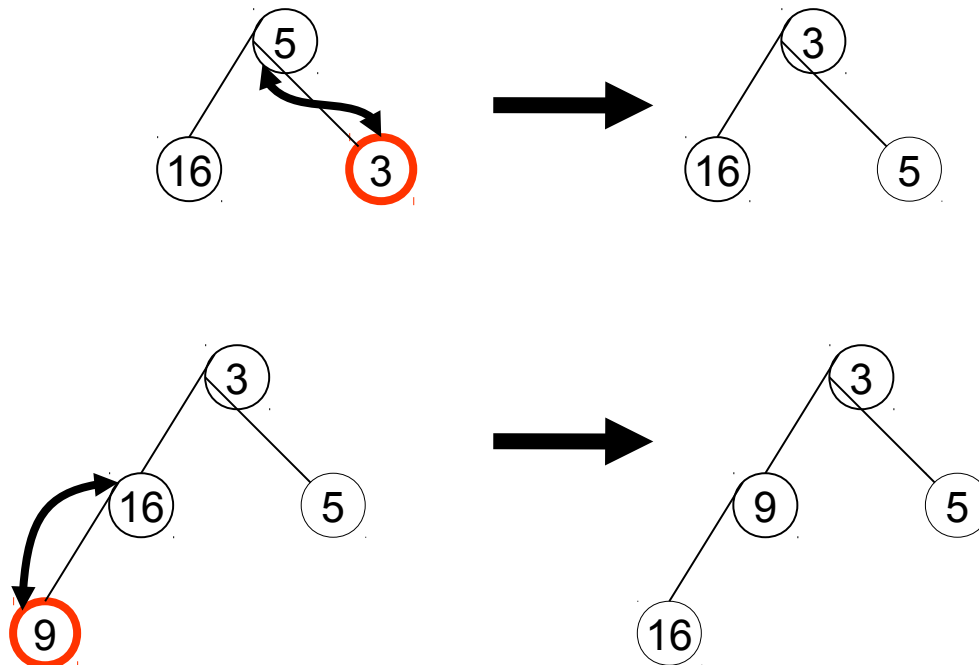
2° CASO

2° CASO



II FASE: AGGIUSTAMENTO

NELLA SECONDA FASE DI **INSERISCI**, CIOÈ L'AGGIUSTAMENTO DEGLI ELEMENTI IN BASE ALLE PRIORITÀ, SI PARTE DALLA FOGLIA INSERITA E SI CONFRONTA IL VALORE DI PRIORITÀ DEL NODO FIGLIO CON QUELLO DEL NODO PADRE: I VALORI VENGONO SCAMBIATI SE NON SODDISFANO LA PROPRIETÀ (2) E QUINDI SI RISALE L'ALBERO VERSO LA RADICE. QUESTO PROCESSO DI CONFRONTO-SCAMBIO SI RIPETE FINO A QUANDO NON SI TROVANO DUE ELEMENTI CHE SODDISFANO GIÀ LA PROPRIETÀ (2) OPPURE NON SI ARRIVA ALLA RADICE.



L'ALGORITMO DI INSERISCI:

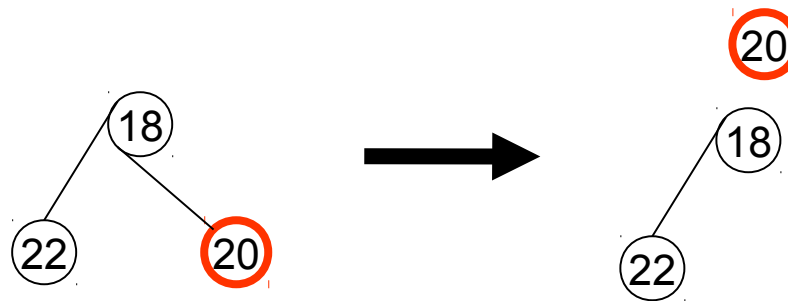
```
if l'albero è vuoto then
    inserisci l'elemento come radice
else
    if l'albero ha solo la radice (che coincide con "ultimo") then
        inserisci l'elemento come figlio sinistro della radice
    else
        if "ultimo" è un figlio sinistro then
            inserisci l'elemento come suo fratello destro
        else
            while il nodo è un figlio destro
                risali
            if il nodo attuale non è la radice then
                passa al fratello destro
            scendi verso sinistra fino ad arrivare ad una foglia
            inserisci l'elemento come figlio sinistro
        "ultimo" diventa la foglia inserita
    while il nodo corrente non è la radice e la sua priorità
        è minore di quella del padre
        scambia il contenuto di padre e figlio
```

ANALIZZIAMO ORA CANCELLAMIN.

LA PRIMA FASE, QUELLA DI MODIFICA DELLA STRUTTURA DELL'ALBERO, PREVEDE LA CANCELLAZIONE DELLA FOGLIA DI LIVELLO MASSIMO PIÙ A DESTRA, MENTRE NELLA SECONDA FASE VA RISISTEMATO IL CONTENUTO. CASI PARTICOLARMENTE SEMPLICI SONO:

- **L'ALBERO È COSTITUITO DALLA SOLA RADICE:** SI CANCELLA L'INTERO ALBERO E NON È NECESSARIA LA SECONDA FASE;
- SI TRATTA DELL'**ULTIMA FOGLIA O DI UN NODO FIGLIO DESTRO:** DOPO LA CANCELLAZIONE L'ULTIMA FOGLIA DIVENTA IL NODO FRATELLO SINISTRO;

PER ESEMPIO

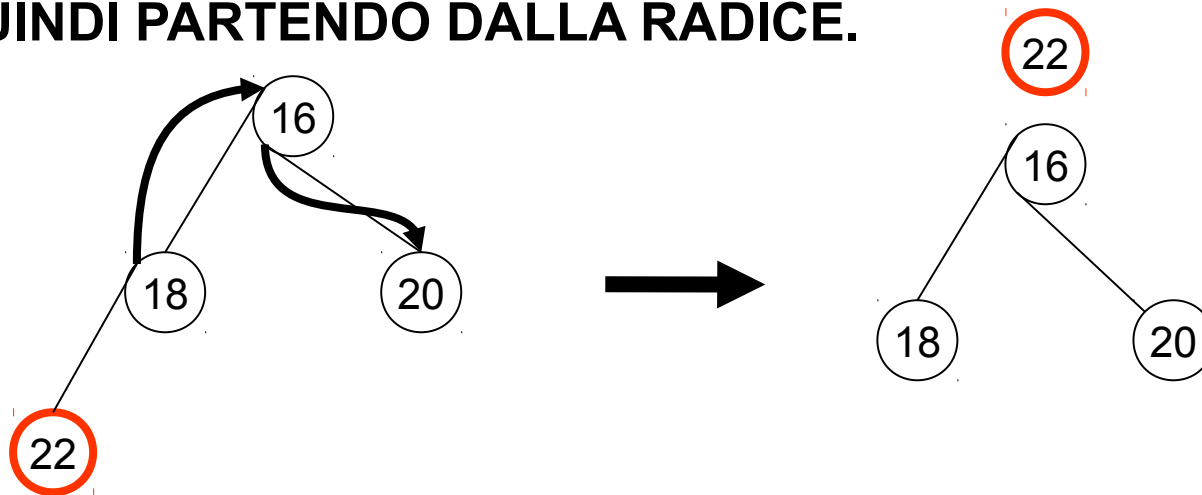


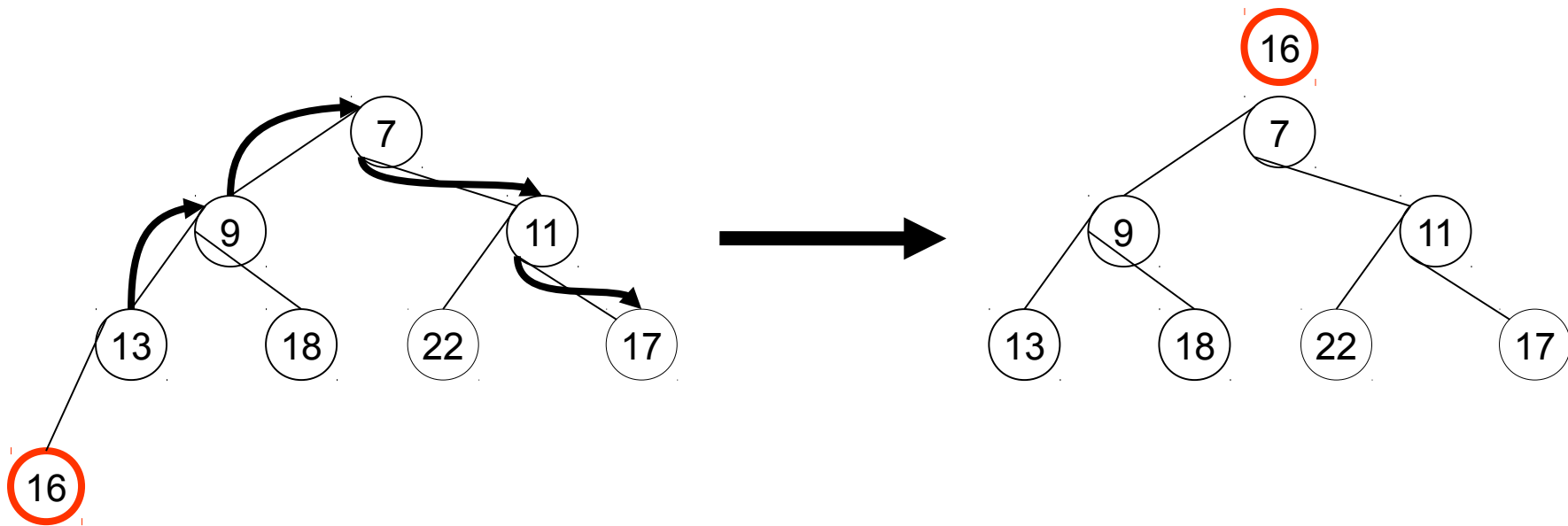
IL CASO PIU' GENERALE PREVEDE SEMPRE UNA PRIMA FASE DI MODIFICA ED UNA DI AGGIUSTAMENTO.

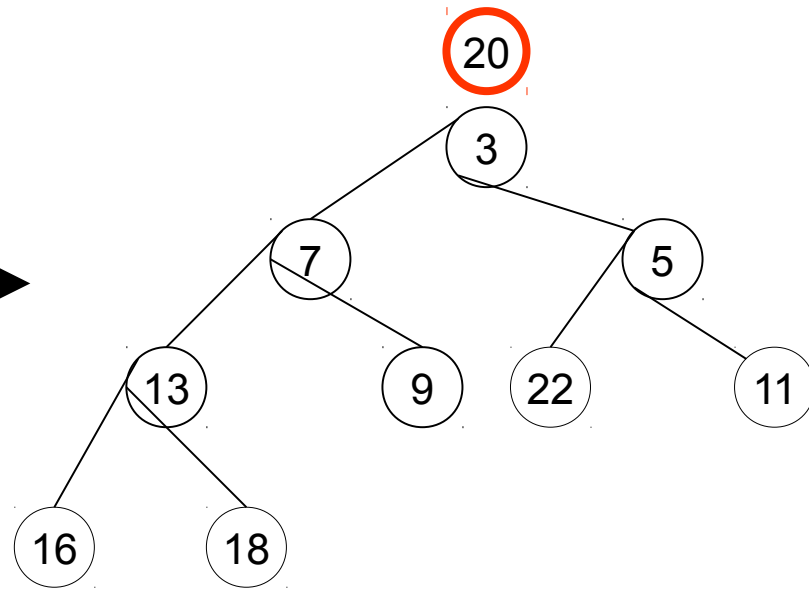
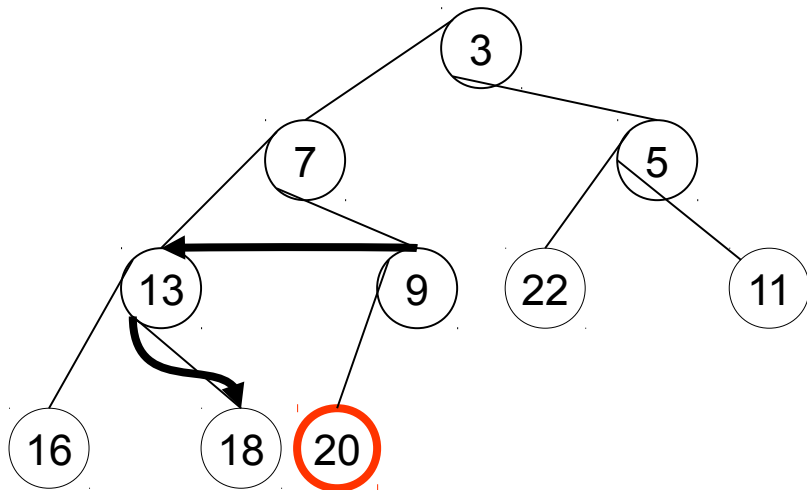
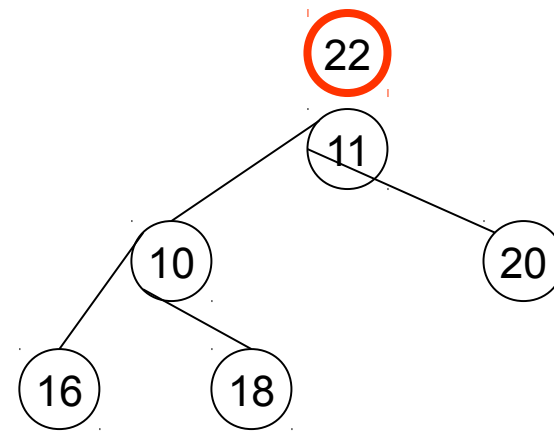
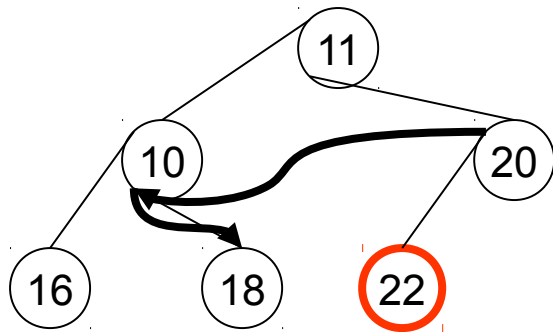
I FASE: MODIFICA

SI PROCEDE ATTRAVERSO PASSI DI "SALITA DA SINISTRA" E SUCCESSIVI PASSI DI "DISCESA VERSO DESTRA" ALLA RICERCA DELLA NUOVA ULTIMA FOGLIA. IL PROCESSO DI SALITA (SI PASSA DA FIGLIO A PADRE) PROSEGUE FINTANTOCHÉ IL NODO CONSIDERATO È UN FIGLIO SINISTRO OPPURE NON È STATA RAGGIUNTA LA RADICE, MENTRE IL PROCESSO DI DISCESA (SI PASSA DAL PADRE AL FIGLIO DESTRO) VIENE ITERATO FINO A QUANDO NON SI TROVA UNA FOGLIA. QUELLO CHE DIFFERENZIA I DUE CASI È SE IL LIVELLO MASSIMO VIENE O MENO SVUOTATO.

NEL PRIMO CASO SI GIUNGE ALLA RADICE DAL FIGLIO SINISTRO: SI SCENDE QUINDI PARTENDO DALLA RADICE.







NEL SECONDO CASO O NON SI GIUNGE ALLA RADICE, OPPURE SI GIUNGE ALLA RADICE DAL FIGLIO DESTRO: SI SCENDE PARTENDO DAL FRATELLO SINISTRO DELL'ULTIMO NODO CHE È STATO VISITATO IN SALITA COME FIGLIO DESTRO.

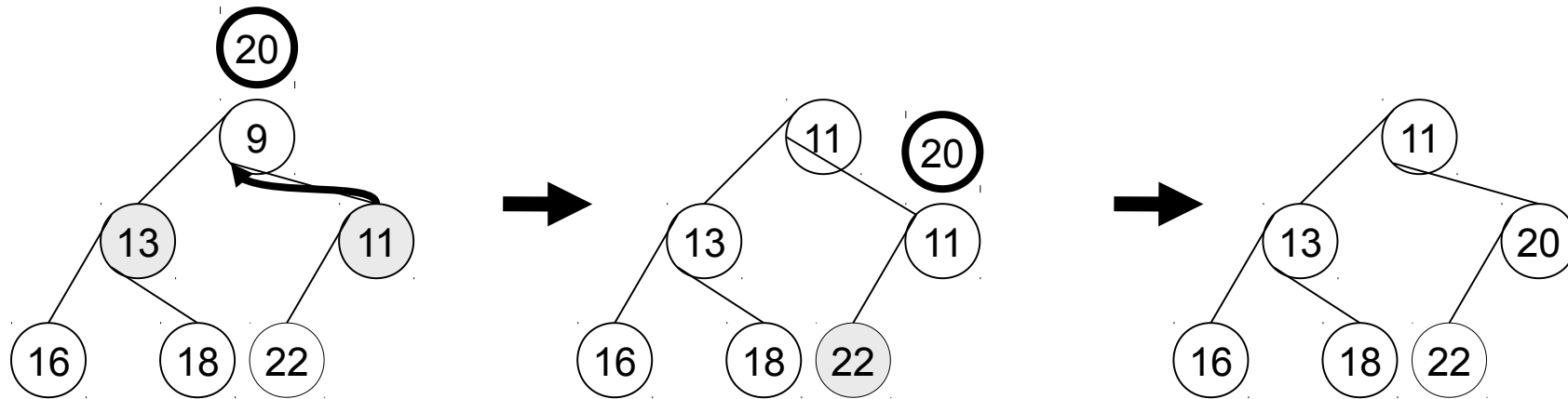
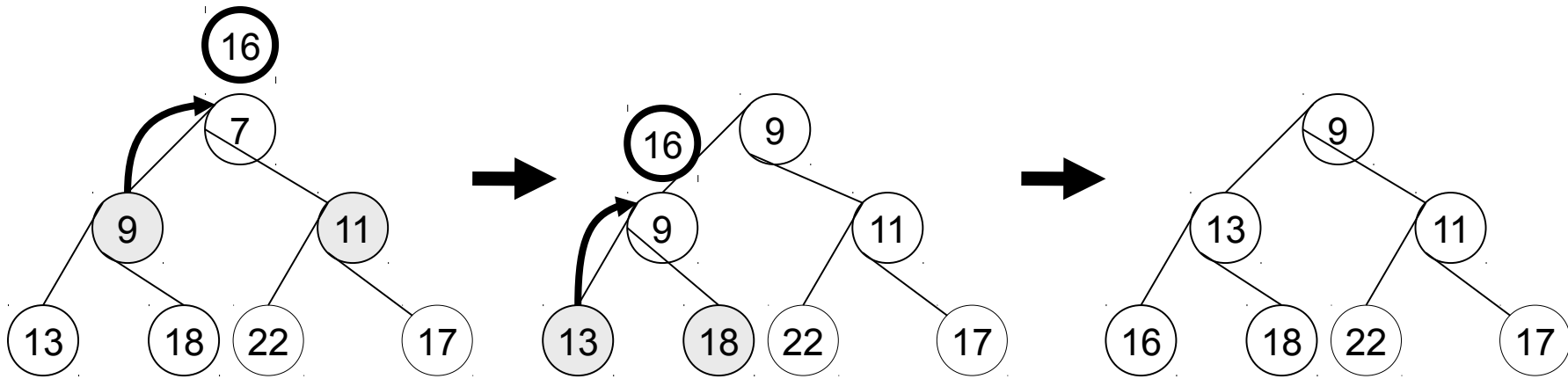
II FASE: AGGIUSTAMENTO

L'AGGIUSTAMENTO** DEGLI ELEMENTI AVVIENE IN BASE ALLE PRIORITÀ, SI PARTE DALLA RADICE E SI RICERCA LA POSIZIONE DOVE INSERIRE IL CONTENUTO NELLA FOGLIA CANCELLATA IN MODO CHE SIA SODDISFATTA LA PROPRIETÀ (2).**

PER OGNI NODO ESAMINATO SE NE CONSIDERANO I FIGLI E, SE IL CONTENUTO DEL NODO CANCELLATO HA PRIORITÀ MINORE, SI SCRIVE NEL NODO ATTUALE IL CONTENUTO DEL FIGLIO CON PRIORITÀ MAGGIORE, VALUTANDO SE LA POSIZIONE DI TALE FIGLIO PUÒ ACCOGLIERE IL CONTENUTO DEL NODO CANCELLATO.

QUESTO PROCESSO SI RIPETE FINO A QUANDO NON SI TROVA UNA CONFIGURAZIONE CHE SODDISFA GIÀ LA PROPRIETÀ (2) E QUINDI IL CONTENUTO DEL NODO CANCELLATO HA PRIORITÀ MAGGIORE DI ENTRAMBI I FIGLI DEL NODO ATTUALE, OPPURE NON SI ARRIVA AL LIVELLO FOGLIARE.

SI OSSERVI CHE, COME CONSEGUENZA DELLA PROPRIETÀ (1), IL CONFRONTO COINVOLGE ENTRAMBI I FIGLI, TRANNE IL CASO IN CUI SI È RAGGIUNTO IL PENULTIMO LIVELLO, DOVE PUÒ ESSERCI UN NODO CON IL SOLO FIGLIO SINISTRO.



L'ALGORITMO DI CANCELLAMIN:

```
if l'albero non è vuoto then
  if l'albero ha solo la radice then
    cancella l'intero albero
  else
    copia il contenuto dell'ultima foglia nella radice
    cancellala

/* inizio della fase di modifica della struttura */
if ultimo è un figlio destro then
  il nuovo ultimo sarà il fratello sinistro
else
  while il nodo è un figlio sinistro
    risali

  if non si è raggiunta la radice then
    passa al fratello sinistro
  scendi verso destra fino ad arrivare ad una foglia
  impostala come nuovo ultimo
```



```
/* inizio della fase di aggiornamento delle priorità partendo  
dalla radice */
```

```
while il nodo attuale non è una foglia e la sua priorità è  
    minore di quella dei suoi figli do  
    if sono presenti entrambi i figli then  
        scegli il figlio con priorità maggiore  
    else  
        seleziona l'unico figlio (che è il sinistro)  
        scambia il contenuto del nodo attuale con quello del figlio  
        selezionato  
    spostati sul figlio selezionato
```

REALIZZAZIONE CON HEAP

GLI ELEMENTI DI **B** POSSONO ESSERE DISPOSTI IN UN VETTORE **H** (LO *HEAP*) NELL'ORDINE IN CUI SI INCONTRANO VISITANDO L'ALBERO PER LIVELLI CRESCENTI ED ESAMINANDO DA SINISTRA VERSO DESTRA I NODI ALLO STESSO LIVELLO. IN TAL CASO, SI HA CHE:

- **H[1]** E' L'ELEMENTO CONTENUTO NELLA RADICE DI **B**;
- **H[2i]** E **H[2i+1]** SONO GLI ELEMENTI CORRISPONDENTI AL FIGLIO SINISTRO E AL FIGLIO DESTRO DI **H[i]**

SE **B** CONTIENE **n** ELEMENTI, ALLORA IL FIGLIO **SINISTRO** (**DESTRO**) DI **H[i]** NON ESISTE NELL'ALBERO SE E SOLO SE $2i > n$ ($2i+1 > n$). INOLTRE, PER LA PROPRIETÀ (2), SE IL FIGLIO **SINISTRO** (**DESTRO**) DI **H[i]** ESISTE, ALLORA $H[2i] > H[i]$ ($H[2i+1] > H[i]$).

ESEMPIO (HEAP): GLI ELEMENTI DELL'ALBERO **B** DI FIG. 1 SI MEMORIZZANO NEL VETTORE **H** COME SEGUE: **H[1] = 3, H[2] = 5, H[3] = 9, H[4] = 6, H[5] = 8, H[6] = 13, H[7] = 12, H[8] = 11, H[9] = 18, H[10] = 10.**