

lezione18

November 23, 2023

1 Fondamenti di Programmazione

Andrea Sterbini

lezione 18 - 23 novembre 2023

2 RECAP:

- Ritorsione
- scansione di una lista avanti e indietro, palindroma, esplorazione di una directory
- Alberi binari
- stampa in preordine postordine e inordine

```
[1]: # decoratore che stampa le chiamate ed uscite di una funzione ricorsiva
from rtrace import trace
```

```
[2]: ## usiamo gli oggetti per rappresentare i nodi dell'albero
class NodoBinario:
    def __init__(self, V : int, left : 'NodoBinario' = None, right :
↳'NodoBinario' = None):
        self._value = V
        self._sx = left
        self._dx = right
    def __repr__(self):
        return f'NodoBinario({self._value})'

n11 = NodoBinario(11)
n10 = NodoBinario(10)
n1 = NodoBinario(1, right=n11)
n0 = NodoBinario(0, left= n10)
r = NodoBinario('radice', n0, n1)
r
```

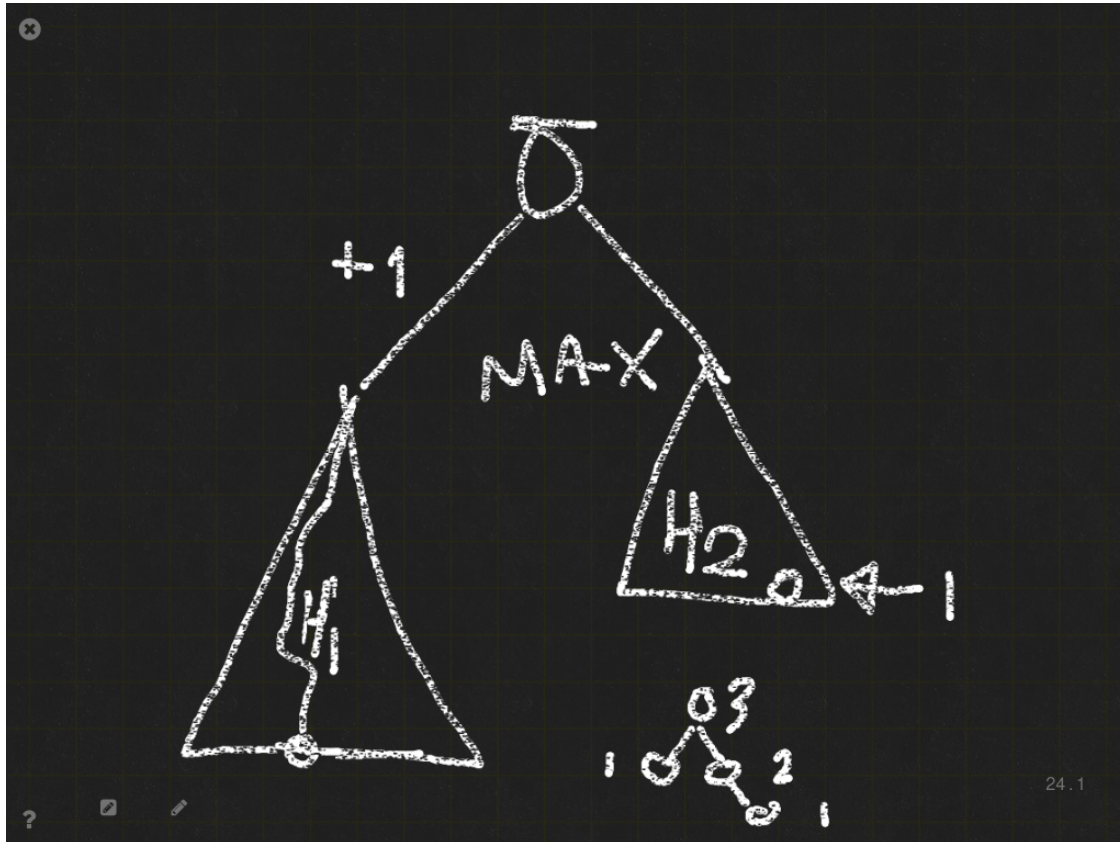
```
[2]: NodoBinario(radice)
```

2.1 Calcolo della profondità/altezza di un albero (in uscita)

- Una foglia ha altezza 1 (**caso base**)

- un nodo ha altezza 1 + la massima altezza dei sottoalberi (**passo ricorsivo + composizione**)
- **convergenza**: ogni volta che scendo in un sottoalbero i nodi da esaminare diminuiscono almeno di 1 (la radice)

Oppure possiamo considerare come **caso base**: - None ha altezza 0



```
[3]: @trace()
def altezza(radice):
    if radice is None:           # caso base, un albero vuoto ha altezza 0
        return 0
    # altrimenti sono nel caso ricorsivo
    H_sx = altezza(radice._sx)  # calcolo l'altezza a sinistra
    H_dx = altezza(radice._dx)  # calcolo l'altezza a destra
    return 1 + max(H_sx, H_dx)  # e sommo 1 al massimo delle due

altezza.trace(r)
#stampa_PRE(r)
```

```
----- Starting recursion -----
entering      altezza(NodoBinario(radice),)
|-- entering  altezza(NodoBinario(0),)
|--|-- entering altezza(NodoBinario(10),)
|--|--|-- entering      altezza(None,)
|--|--|-- exiting      altezza(None,) returns 0
```

```

|--|--|-- entering      altezza(None,)
|--|--|-- exiting      altezza(None,) returns 0
|--|-- exiting altezza(NodoBinario(10),) returns 1
|--|-- entering altezza(None,)
|--|-- exiting altezza(None,) returns 0
|-- exiting altezza(NodoBinario(0),) returns 2
|-- entering altezza(NodoBinario(1),)
|--|-- entering altezza(None,)
|--|-- exiting altezza(None,) returns 0
|--|-- entering altezza(NodoBinario(11),)
|--|--|-- entering      altezza(None,)
|--|--|-- exiting      altezza(None,) returns 0
|--|--|-- entering      altezza(None,)
|--|--|-- exiting      altezza(None,) returns 0
|--|-- exiting altezza(NodoBinario(11),) returns 1
|-- exiting altezza(NodoBinario(1),) returns 2
   exiting altezza(NodoBinario(radice),) returns 3
----- Ending recursion -----
Num calls: 11

```

[3]: 3

2.2 Calcolo della profondità in “andata”

- si fornisce come argomento la profondità massima incontrata finora
- la si aggiorna visitando tutto l’albero
 - (ogni volta che si scende in un sottoalbero si somma 1 alla profondità)
- se il nodo è **None** si torna la profondità corrente
- altrimenti il nodo esiste e la profondità è il massimo delle profondità dei due sottoalberi

```

[4]: @trace()
def altezza2(radice, profondità=0):
    if radice is None:
        return profondità
    P_sx = altezza2(radice._sx, profondità+1)
    P_dx = altezza2(radice._dx, profondità+1)
    return max(P_sx, P_dx)

altezza2.trace(r)

```

```

----- Starting recursion -----
entering      altezza2(NodoBinario(radice),)
|-- entering  altezza2(NodoBinario(0), 1)
|--|-- entering altezza2(NodoBinario(10), 2)
|--|--|-- entering      altezza2(None, 3)
|--|--|-- exiting      altezza2(None, 3) returns 3
|--|--|-- entering      altezza2(None, 3)
|--|--|-- exiting      altezza2(None, 3) returns 3
|--|-- exiting altezza2(NodoBinario(10), 2) returns 3

```

```

|--|-- entering altezza2(None, 2)
|--|-- exiting altezza2(None, 2)      returns 2
|-- exiting altezza2(NodoBinario(0), 1) returns 3
|-- entering altezza2(NodoBinario(1), 1)
|--|-- entering altezza2(None, 2)
|--|-- exiting altezza2(None, 2)      returns 2
|--|-- entering altezza2(NodoBinario(11), 2)
|--|--|-- entering altezza2(None, 3)
|--|--|-- exiting altezza2(None, 3)    returns 3
|--|--|-- entering altezza2(None, 3)
|--|--|-- exiting altezza2(None, 3)    returns 3
|--|-- exiting altezza2(NodoBinario(11), 2) returns 3
|-- exiting altezza2(NodoBinario(1), 1) returns 3
   exiting altezza2(NodoBinario(radice),) returns 3
----- Ending recursion -----
Num calls: 11

```

[4]: 3

3 Alberi N-ari (con numero indefinito di figli)

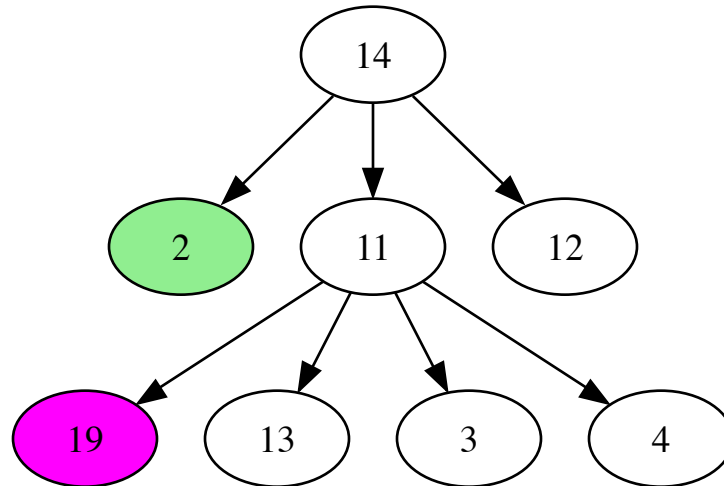
- **value:** valore del nodo
- **sons:** elenco di figli

```

[5]: from pygraphviz import AGraph
      G3 = AGraph(directed=True)
      G3.add_node(2,style='filled',fillcolor='lightgreen')
      G3.add_node(19,style='filled',fillcolor='magenta')
      G3.add_edges_from([
          [14, 11],
          [14, 12],
          [14, 2],
          [11, 19],
          [11, 13],
          [11, 3],
          [11, 4],
      ])
      G3.layout('dot')
      G3

```

[5]:



```

[6]: # utility che mi permette di aggiungere con %%add_to dei metodi definiti in
      ↪ celle separate alla classe
import jdc

class NodoNario :
    def __init__(self, V : int, sons : list['NodoNario'] = None): # ATTENTI
      ↪ AL DEFAULT!!!
        self._value = V
        if sons is None:
            self._sons = []
        else:
            self._sons = sons

    def __repr__(self):
        return f"NodoNario({self._value}, {len(self._sons)} sons)"
  
```

3.0.1 stavolta scriviamo le funzioni come metodi della classe `NodoNario`

3.0.2 altezza del nodo nell'albero (quanti livelli ha sotto)

- esploro l'albero ricorsivamente
- l'altezza di un nodo è $1 + \max$ altezza dei sottoalberi figli
- l'altezza di una foglia è 0

```

[7]: %%add_to NodoNario

## metodo per calcolare l'altezza del nodo
def altezza(self):
    # se non ci sono figli si torna 1
    return max( [son.altezza()+1 for son in self._sons], default=1 )
  
```

```
[11]: n19_2 = NodoNario(19)
      n2 = NodoNario(2)
      n19 = NodoNario(19, [n2, n19_2])
      n3 = NodoNario(3)
      n4 = NodoNario(4)
      n13 = NodoNario(13)
      n12 = NodoNario(12)
      n11 = NodoNario(11, [n3, n4, n13, n19])
      n14 = NodoNario(1, [n11, n12])
```

```
[12]: n14.altezza()
```

```
[12]: 4
```

3.0.3 stampa (in preordine) di un nodo e dei figli

- aggiungo un argomento livello che incremento ogni volta che scendo per dare l'indentazione giusta
- prima stampo il nodo indentato del livello corrente
- poi stampo ricorsivamente i sottoalberi con livello+1

```
[13]: %%add_to NodoNario
      # metodo per stampare l'albero
      def stampa(self, livello=0):
          indent = '|--'*livello          # indentazione corretta per il mio livello
          print(indent, self)           # PRE ordine
          for son in self._sons:        # per ciascun sottoalbero (se ci sono)
              son.stampa(livello+1)    # lo stampo con indentazione aumentata
```

```
[14]: n14.stampa()
```

```
NodoNario(1, 2 sons)
|-- NodoNario(11, 4 sons)
|--|-- NodoNario(3, 0 sons)
|--|-- NodoNario(4, 0 sons)
|--|-- NodoNario(13, 0 sons)
|--|-- NodoNario(19, 2 sons)
|--|--|-- NodoNario(2, 0 sons)
|--|--|-- NodoNario(19, 0 sons)
|-- NodoNario(12, 0 sons)
```

3.1 cerchiamo il massimo valore nell'albero

- esploriamo ricorsivamente
- il valore massimo di un sottoalbero è il massimo tra il valore della radice ed i massimi dei sottoalberi

```
[15]: %%add_to NodoNario

# versione in stile non-funzionale
def massimo(self):
    M = self._value
    for s in self._sons:
        m = s.massimo()
        if M < m:
            M = m
    return M

# versione in stile funzionale
def massimo2(self):
    return max([s.massimo2() for s in self._sons] + [self._value])
```

```
[16]: n14.massimo2()
```

```
[16]: 19
```

```
[17]: %%add_to NodoNario
# versione che porta il massimo come argomento da aggiornare mano a mano che si
↳ esplora l'albero
def massimo3(self, max_corrente=None):
    if max_corrente is None:          # se è il primo nodo che esploro
        max_corrente = self._value   # il massimo è il mio valore
    else:
        max_corrente = max(max_corrente, self._value) # altrimenti aggiorno
↳ il massimo
    for son in self._sons:           # lo passo a ciascun sottoalbero, che mi
↳ torna il massimo trovato e che passo al successivo
        max_corrente = son.massimo3(max_corrente)
    return max_corrente             # ATTENZIONE: DOVETE TORNARE IL NUOVO VALORE!!!
                                    # perchè max_corrente è una VARIABILE LOCALE!!!
                                    # e tornandola comunicate all'esterno il risultato
                                    # (e quindi anche agli altri sottoalberi)
```

```
[18]: n14.massimo3()
```

```
[18]: 19
```

```
[19]: n14.massimo(), n14.massimo2(), n14.massimo3()
```

```
[19]: (19, 19, 19)
```

3.2 cerchiamo il nodo col massimo valore

- esploriamo ricorsivamente

- il nodo massimo di un sottoalbero è nodo che contiene il massimo tra il valore della radice ed i massimi dei sottoalberi

```
[20]: %%add_to NodoNario

def max_node(self):
    M = [self] + [s.max_node() for s in self._sons] # prendo me stesso ed i
    ↪massimi nodi dei figli
    #print(M)
    return max(M, key=lambda x: x._value)          # a tra tutti cerco il nodo
    ↪che ha massimo valore

def min_node(self):
    M = [self] + [s.min_node() for s in self._sons] # prendo me stesso ed i
    ↪massimi nodi dei figli
    #print(M)
    return min(M, key=lambda x: x._value)         # a tra tutti cerco il nodo
    ↪che ha minimo valore
```

```
[21]: n14.max_node(), n14.min_node()
```

```
[21]: (NodoNario(19, 2 sons), NodoNario(1, 2 sons))
```

```
[22]: %%add_to NodoNario

def max_nodes(self):
    M = [self] + [ x for s in self._sons
                   for x in s.max_nodes()] # prendo me stesso ed i massimi
    ↪nodi dei figli
    #print(M)
    massimo = max(M, key=lambda x: x._value)
    massimi = [ m for m in M if m._value == massimo._value ]
    return list(massimi)

def min_node(self):
    M = [self] + [s.min_node() for s in self._sons] # prendo me stesso ed i
    ↪massimi nodi dei figli
    #print(M)
    return min(M, key=lambda x: x._value)
```

```
[23]: n14.max_nodes()
```

```
[23]: [NodoNario(19, 2 sons), NodoNario(19, 0 sons)]
```


3.3 cerchiamo la differenza in altezza tra nodo con valore massimo e nodo con valore minimo

```
[24]: %%add_to NodoNario
def depth_of_max(self, livello=0):
    # prendo coppie (valore, profondità) di me stesso e di tutti i sottoalberi
    M = [ son.depth_of_max(livello+1) for son in self._sons] +[(self._value,
↪livello)]
    return max(M, key=lambda x: x[0])    # ne torno il (massimo VALORE e sua
↪profondità)

def depth_of_max2(self, livello=0):
    M = self._value
    P = livello
    for son in self._sons:
        m,p = son.depth_of_max2(livello+1)
        if m > M:
            M = m
            P = p
    return M, P

def depth_of_min(self, livello=0):
    M = [(self._value, livello)] + [ son.depth_of_min(livello+1) for son in
↪self._sons]
    return min(M, key=lambda x: x[0])
```

```
[25]: n14.depth_of_max(), n14.depth_of_min(), n14.stampa()
```

```
NodoNario(1, 2 sons)
|-- NodoNario(11, 4 sons)
|--|-- NodoNario(3, 0 sons)
|--|-- NodoNario(4, 0 sons)
|--|-- NodoNario(13, 0 sons)
|--|-- NodoNario(19, 2 sons)
|--|--|-- NodoNario(2, 0 sons)
|--|--|-- NodoNario(19, 0 sons)
|-- NodoNario(12, 0 sons)
```

```
[25]: ((19, 3), (1, 0), None)
```

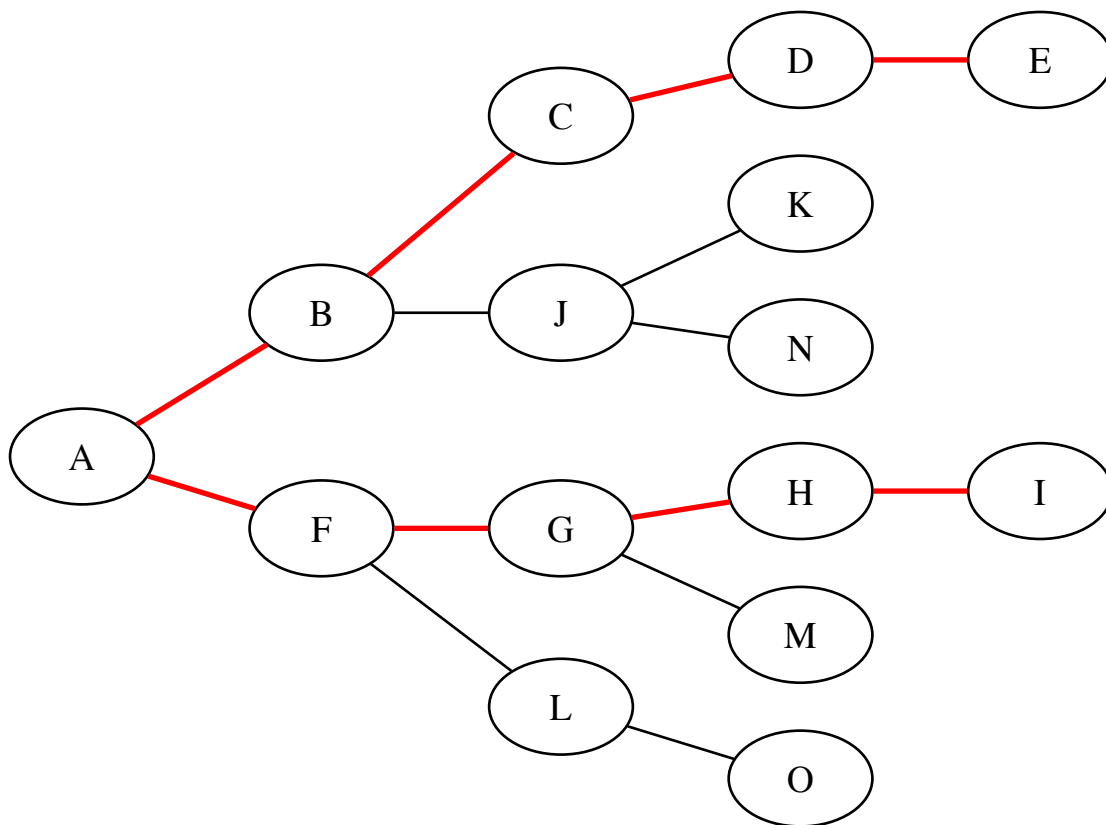
4 Diametro di un albero binario (lunghezza del percorso più lungo)

4.1 Caso 1: il percorso passa per la radice

il diametro è la somma delle due **profondità massime** dei sotto alberi + 2

```
[26]: from pygraphviz import AGraph
G = AGraph(rankdir='LR')
G.add_edges_from(['A', 'B'], ['B', 'C'], ['C', 'D'], ['D', 'E'], style='bold',
                color='red')
G.add_edges_from(['A', 'F'], ['F', 'G'], ['G', 'H'], ['H', 'I'], style='bold',
                color='red')
G.add_path(['B', 'J', 'K'])
G.add_path(['F', 'L', 'O'])
G.add_path(['G', 'M'])
G.add_path(['J', 'N'])
G.layout('dot')
G
```

[26]:



DIAMETRO = (3+3)+2 = 8 archi (9 nodi)

4.2 Caso 2: il percorso NON passa per la radice

il diametro è il più grande valore calcolato per ciascun nodo dell'albero

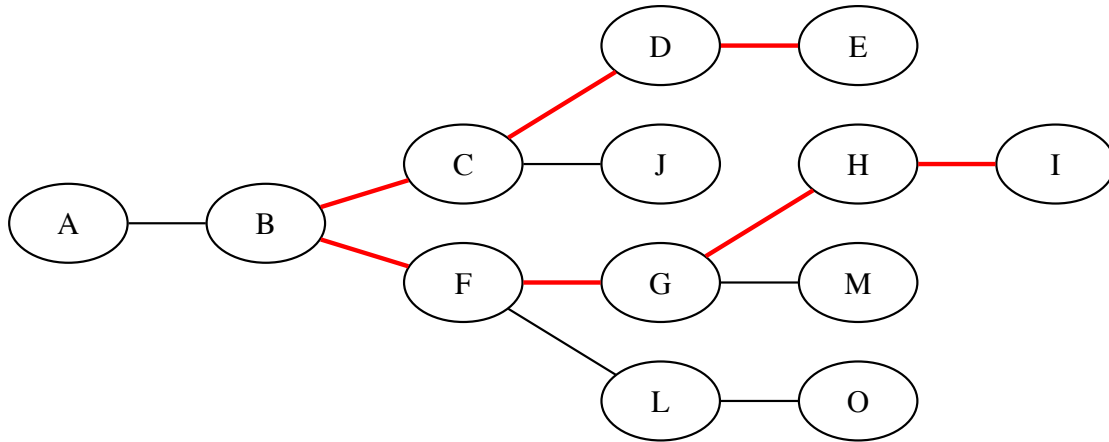
```
[27]: from pygraphviz import AGraph
G = AGraph(rankdir='LR')
```

```

G.add_edges_from([[ 'B', 'C'],[ 'C', 'D'],[ 'D', 'E']], style='bold', color='red')
G.add_edges_from([[ 'B', 'F'],[ 'F', 'G'],[ 'G', 'H'],[ 'H', 'I' ]], style='bold',
↳color='red')
G.add_path([ 'A', 'B'])
G.add_path([ 'C', 'J'])
G.add_path([ 'F', 'L', 'O'])
G.add_path([ 'G', 'M'])
G.layout('dot')
G

```

[27]:



DIAMETRO: 7 archi (8 nodi)

4.3 Caso 3: il percorso NON si biforca

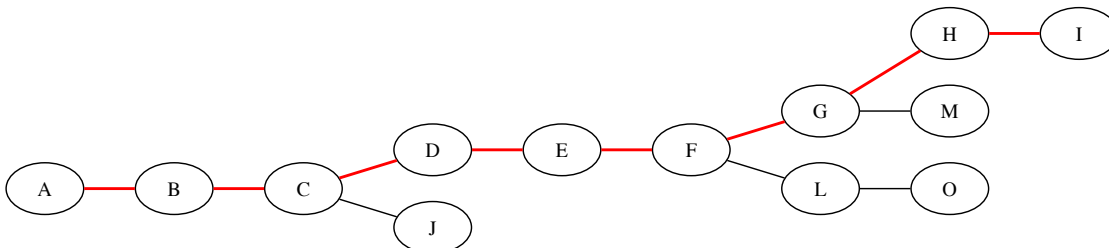
il diametro è la **profondità massima** dell'albero

```

[28]: from pygraphviz import AGraph
G = AGraph(rankdir='LR')
G.add_edges_from([[ 'A', 'B'],[ 'B', 'C'],[ 'C', 'D'],[ 'D', 'E'],[ 'E', 'F'],[ 'F', 'G'],[ 'G', 'H'],[ 'H', 'I' ]], style='bold', color='red')
G.add_path([ 'C', 'J'])
G.add_path([ 'F', 'L', 'O'])
G.add_path([ 'G', 'M'])
G.layout('dot')
G

```

[28]:



DIAMETRO 8 archi (9 nodi)

```
[29]: from pygraphviz import AGraph
class NodoBinario:
    def __init__(self, V : int, sx : 'NodoBinario' = None, dx : 'NodoBinario' =
↳None):
        self._value = V
        self._sx = sx
        self._dx = dx
    def __repr__(self) -> str :
        "visualizzo il valore del nodo con, se ci sono, altezza e percorso"
        return f"{self.
↳_value}\n{getattr(self, '_altezza', '')}\n{getattr(self, '_percorso', '')}"
    def _dot(self, rank=0):
        "creo l'elenco di nodi ed archi che Graphviz sa visualizzare"
        nodi = [(self,rank)]          # sicuramente ci va il nodo e la sua altezza
        archi = []
        if self._sx:                  # se ho un figlio sinistro
            archi.append((self, self._sx))    # aggiungo l'arco sinistr
            NSX,ASX = self._sx._dot(rank+1)    # calcolo i nodi ed archi del
↳sottoalbero sinistro
            nodi += NSX                # e li aggiungo
            archi += ASX              # a quelli correnti
        if self._dx:                  # lo stesso a destra
            archi.append((self, self._dx))
            NDX,ADX = self._dx._dot(rank+1)
            nodi += NDX
            archi += ADX
        return nodi, archi           # alla fine ritorno l'elenco di (nodo,rank)
↳e quello degli archi
    def show(self):
        "creo l'oggetto Digraph per visualizzare il grafo diretto"
        G = AGraph(rankdir='LR')      # grafo orizzontale
        nodi, archi = self._dot()
        for nodo, rank in nodi:
            G.add_node(nodo, rank=rank) # con i nodi indicati, ciascuno al
↳suo livello
            G.add_edges_from(archi)    # ed anche gli archi che li collegano
            G.layout('dot')            # calcolo la visualizzazione
        return G
```

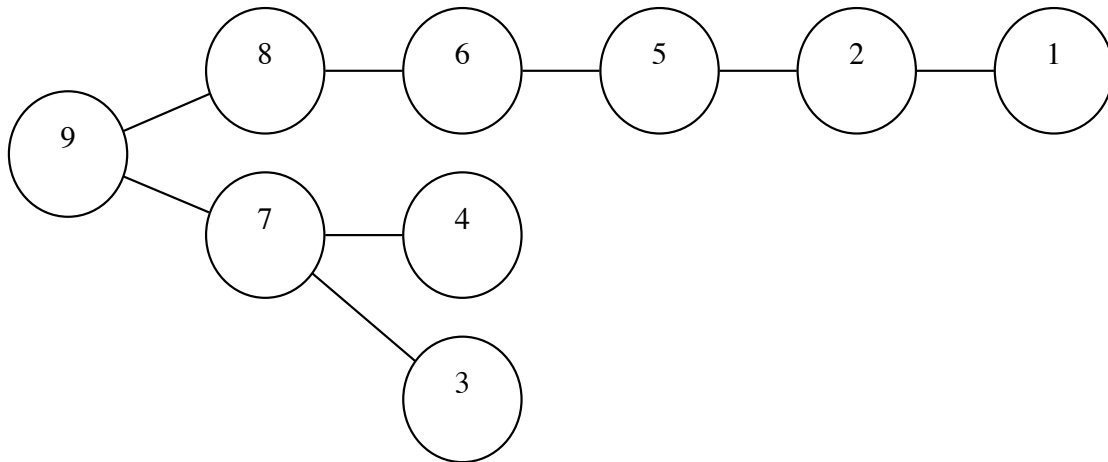
```
[30]: n1= NodoBinario(1)
n2= NodoBinario(2, dx=n1)
n3= NodoBinario(3)
n4= NodoBinario(4)
```

```

n5= NodoBinario(5, dx=n2)
n6= NodoBinario(6, dx=n5)
n7= NodoBinario(7, n4, n3)
n8= NodoBinario(8, n6)
r= NodoBinario(9, n8, n7)
r.show()

```

[30]:



4.4 STEP 1: calcolare le altezze di tutti i sottoalberi

- visita ricorsiva dell'albero
- visto che vogliamo l'altezza (dalle foglie) del nodo conviene lavorare **in uscita dalla ricorsione**

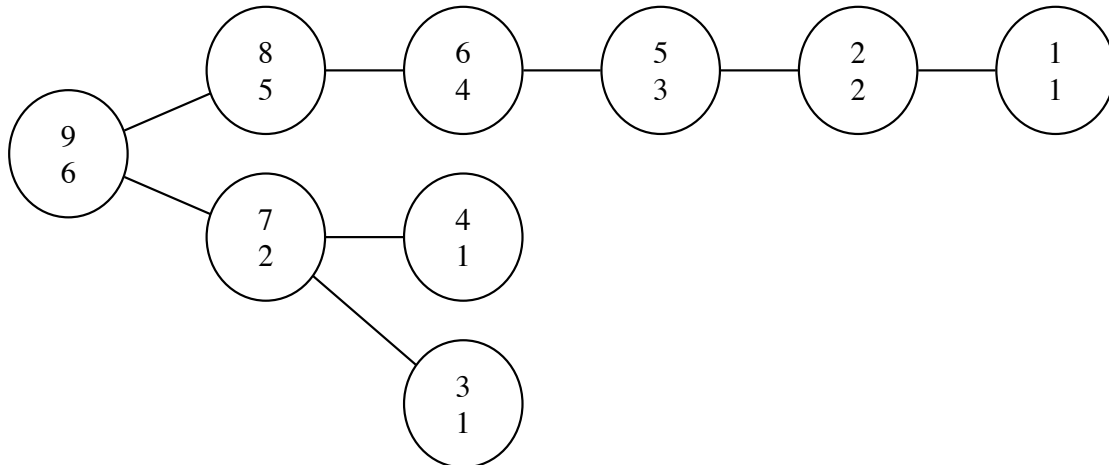
```

[31]: def aggiungi_altezze(root : NodoBinario) -> int :
        if root is None:
            return 0
        A_sx = aggiungi_altezze(root._sx)
        A_dx = aggiungi_altezze(root._dx)
        root._altezza = max(A_sx, A_dx) + 1
        return root._altezza

aggiungi_altezze(r)
r.show()

```

[31]:



4.5 STEP 2: calcolare i percorsi supponendo che passino per ciascun nodo come radice

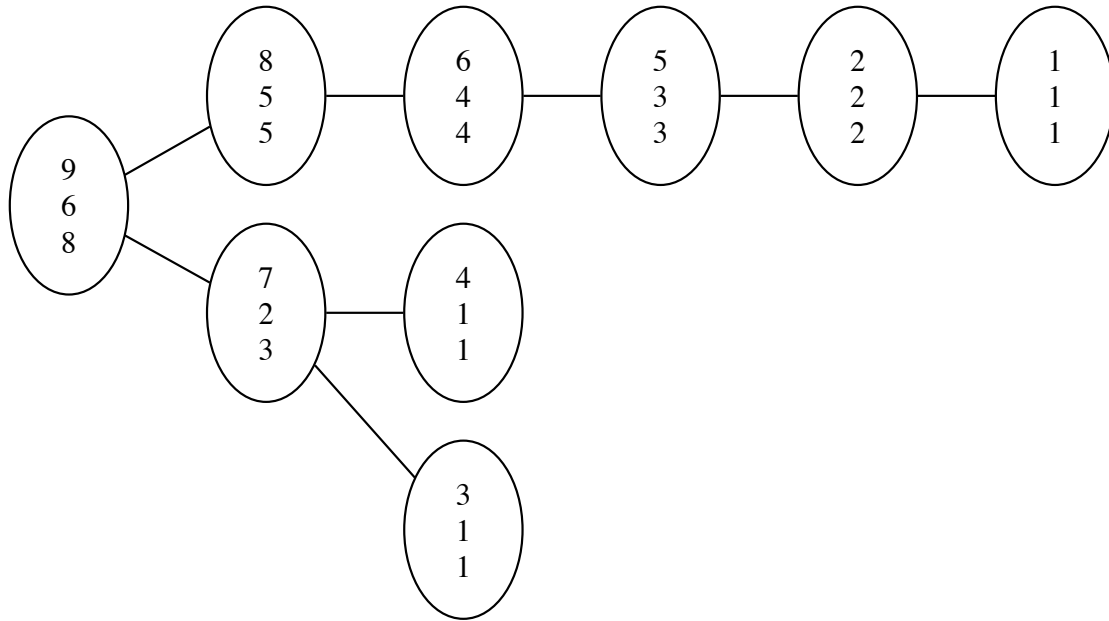
```

[32]: def aggiungi_percorsi(radice):
    "a ciascun nodo aggiungo l'attributo _percorso come se passasse per quel_
    ↳nodo come radice"
    if radice is not None:
        A_sx = A_dx = 0
        if radice._sx:
            A_sx = radice._sx._altezza
        if radice._dx:
            A_dx = radice._dx._altezza
        radice._percorso = A_sx + A_dx + 1
        aggiungi_percorsi(radice._sx)
        aggiungi_percorsi(radice._dx)

aggiungi_percorsi(r)
r.show()

```

[32]:



4.6 STEP 3: cercare il nodo col valore massimo di percorso o altezza

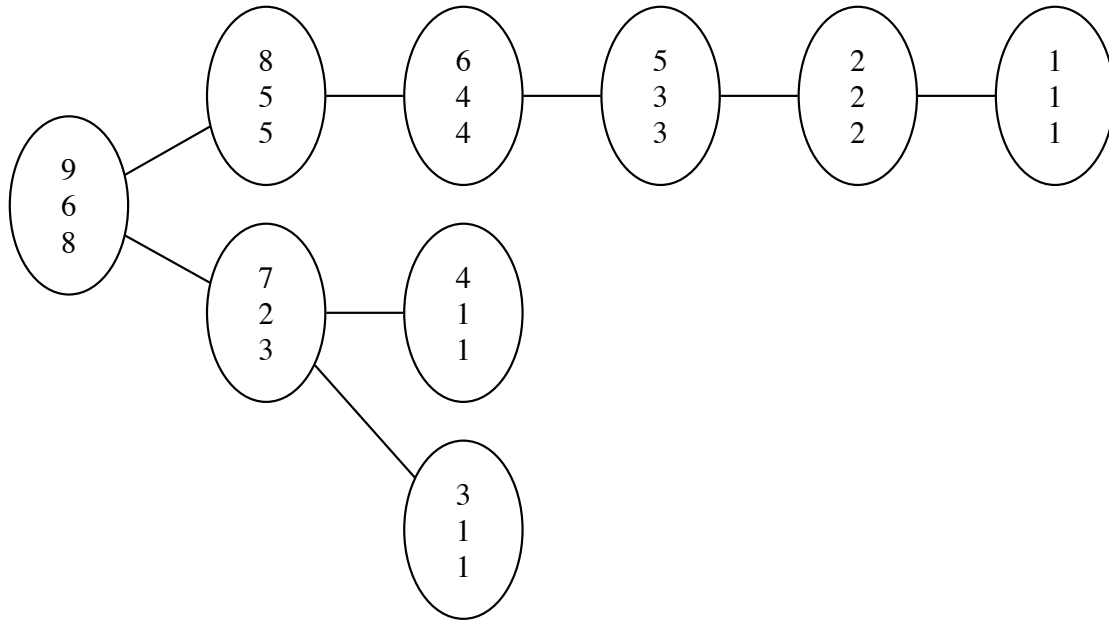
```
[33]: def diametro(radice):
    if radice is None:
        return 0
    D_sx = diametro(radice._sx)    # cerco il percorso più lungo nel
    ↳sottoalbero sinistro
    D_dx = diametro(radice._dx)    # e poi in quello destro

    # il massimo o sta a sinistra o sta a destra o passa per qui oppure è la
    ↳mia altezza
    return max(D_sx, D_dx, radice._percorso, radice._altezza)

print('DIAMETRO', diametro(r))
r.show()
```

DIAMETRO 8

[33]:



5 E sugli Alberi N-ari? (TODO)

Un percorso massimo può passare: - per la radice ed i due sottoalberi più profondi **SE ALMENO 2 FIGLI** - per la radice ed il solo sottoalbero più profondo **SE UN SOLO FIGLIO** - per un nodo interno ...

Soluzione: come prima

6 MergeSort (ordinamento per fusione)

6.1 osservazione: se due liste sono già ordinate è facile e veloce fonderle in una nuova lista ordinata

- per fondere due liste ordinate (**merge**)
 - il primo elemento della soluzione è uno dei due primi delle due liste (**composizione** della soluzione)
 - il resto della soluzione è la fusione del resto delle due liste (**caso ricorsivo**)
- **convergenza**: almeno un elemento va a posto per ogni chiamata ricorsiva
- **caso base**: una delle due liste è vuota

```
[34]: @trace(True)
def merge(L1 : list, L2 : list ) -> list:
    if not L1:           # caso base: L1 vuota
        return L2
    if not L2:           # caso base: L2 vuota
        return L1
    if L1[0] <= L2[0]:  # caso ricorsivo con L1[0] minore
```



```

    return [L1[0]] + merge( L1[1:], L2 )
else:
    # caso ricorsivo con L2[0] minore
    return [L2[0]] + merge( L1,      L2[1:] )

```

```

L1 = [1, 3, 5, 7, 9]
L2 = [2, 4, 6, 8]
merge.trace(L1, L2)

```

```

# NOTA: per essere più efficienti possiamo preallocare la lista risultato e
↳ lavorare solo su indici
# NOTA: oppure/inoltre lavorare in modo iterativo

```

```

----- Starting recursion -----
entering      merge([1, 3, 5, 7, 9], [2, 4, 6, 8])
|-- entering  merge([3, 5, 7, 9], [2, 4, 6, 8])
|--|-- entering merge([3, 5, 7, 9], [4, 6, 8])
|--|--|-- entering      merge([5, 7, 9], [4, 6, 8])
|--|--|--|-- entering   merge([5, 7, 9], [6, 8])
|--|--|--|--|-- entering      merge([7, 9], [6, 8])
|--|--|--|--|--|-- entering   merge([7, 9], [8])
|--|--|--|--|--|--|-- entering merge([9], [8])
|--|--|--|--|--|--|--|-- entering      merge([9], [])
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      merge([9], []) returns [9]
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting   merge([9], [8]) returns [8, 9]
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting   merge([7, 9], [8]) returns [7, 8, 9]
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting merge([7, 9], [6, 8]) returns [6, 7, 8, 9]
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting   merge([5, 7, 9], [6, 8]) returns [5, 6, 7, 8, 9]
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting   merge([5, 7, 9], [4, 6, 8]) returns [4, 5, 6, 7, 8,
9]
|--|--|-- exiting merge([3, 5, 7, 9], [4, 6, 8]) returns [3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
|-- exiting      merge([3, 5, 7, 9], [2, 4, 6, 8]) returns [2, 3, 4, 5, 6,
7, 8, 9]
exiting          merge([1, 3, 5, 7, 9], [2, 4, 6, 8]) returns [1, 2, 3, 4, 5,
6, 7, 8, 9]
----- Ending recursion -----
Num calls: 9

```

[34]: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]

6.2 MA se ho una lista disordinata e la voglio ordinare? (MergeSort)

- la posso spezzare in due liste disordinate (**riduzione**)
- le posso ordinare separatamente (chiamata ricorsiva sui **sottoproblemi**)
- le posso fondere rapidamente (**costruzione della soluzione**) con **merge**
- **convergenza**: a forza di spezzare le liste in 2 si arriverà a liste di 0,1 elementi
- **caso base**: liste di 1 o 0 elementi, sono già ordinate

```
[35]: ## per spezzare in 2 posso usare una slice
L = [1, 5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23 ]
```

```
mid = len(L)//2
L1 = L[:mid]
L2 = L[mid:]

L1, L2
```

```
[35]: ([1, 5, 2, 9], [4, 6, 1, 90, 23])
```

```
[36]: ## oppure una funzione ricorsiva che torna due liste di elementi alternati
@trace()
def splitta(L):
    if not L:
        return [], []
    else:
        primo, *resto = L      # prendo il primo elemento ed il resto
        L1, L2 = splitta(resto)
        L2.append(primo)
        return L2, L1        # aggiungo il valore su una lista e le scambio
splitta.trace(L)
```

```
----- Starting recursion -----
entering      splitta([1, 5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],)
|-- entering  splitta([5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],)
|--|-- entering splitta([2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],)
|--|--|-- entering      splitta([9, 4, 6, 1, 90, 23],)
|--|--|--|-- entering   splitta([4, 6, 1, 90, 23],)
|--|--|--|--|-- entering      splitta([6, 1, 90, 23],)
|--|--|--|--|--|-- entering   splitta([1, 90, 23],)
|--|--|--|--|--|--|-- entering splitta([90, 23],)
|--|--|--|--|--|--|--|-- entering      splitta([23],)
|--|--|--|--|--|--|--|--|-- entering   splitta([],)
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([],)      returns ([], [])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([23],)    returns ([23], [])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([90, 23],)    returns ([90], [23])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([1, 90, 23],) returns ([23, 1], [90])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([6, 1, 90, 23],) returns ([90,
6], [23, 1])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([4, 6, 1, 90, 23],) returns ([23, 1, 4],
[90, 6])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([9, 4, 6, 1, 90, 23],) returns ([90, 6, 9],
[23, 1, 4])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],) returns ([23, 1, 4, 2],
[90, 6, 9])
|--|--|--|--|--|--|--|--|--|-- exiting      splitta([5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],) returns ([90, 6, 9, 5],
[23, 1, 4, 2])
```

```
    exiting      splitta([1, 5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],) returns ([23, 1, 4, 2,
1], [90, 6, 9, 5])
```

```
----- Ending recursion -----
```

```
Num calls: 10
```

```
[36]: ([23, 1, 4, 2, 1], [90, 6, 9, 5])
```

```
[37]: ## Finalmente realizziamo mergeSort
@trace()
def merge_sort(L : list) -> list:
    if len(L) < 2:                # [x] e [] sono già ordinate
        return L
    else:
        L1, L2 = splitta(L)       # 2 sottoliste disordinate
        sorted1 = merge_sort(L1)  # ordino la prima
        sorted2 = merge_sort(L2)  # ordino la seconda
        return merge(sorted1, sorted2) # le fondo
```

```
[38]: # TODO: per essere un po' più efficienti si può lavorare con indici in liste
      ↳ che non vengono modificate
```

```
merge_sort.trace(L)
```

```
----- Starting recursion -----
```

```
entering      merge_sort([1, 5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],)
|-- entering  merge_sort([23, 1, 4, 2, 1],)
|--|-- entering merge_sort([1, 4, 23],)
|--|--|-- entering      merge_sort([23, 1],)
|--|--|--|-- entering   merge_sort([23],)
|--|--|--|--|-- exiting  merge_sort([23],)      returns [23]
|--|--|--|--|-- entering merge_sort([1],)
|--|--|--|--|-- exiting  merge_sort([1],)      returns [1]
|--|--|--|-- exiting    merge_sort([23, 1],)   returns [1, 23]
|--|--|-- entering     merge_sort([4],)
|--|--|-- exiting      merge_sort([4],)      returns [4]
|--|-- exiting         merge_sort([1, 4, 23],) returns [1, 4, 23]
|--|-- entering        merge_sort([2, 1],)
|--|--|-- entering     merge_sort([2],)
|--|--|-- exiting      merge_sort([2],)      returns [2]
|--|--|-- entering     merge_sort([1],)
|--|--|-- exiting      merge_sort([1],)      returns [1]
|--|-- exiting         merge_sort([2, 1],)    returns [1, 2]
|-- exiting            merge_sort([23, 1, 4, 2, 1],) returns [1, 1, 2, 4, 23]
|-- entering          merge_sort([90, 6, 9, 5],)
|--|-- entering       merge_sort([9, 90],)
|--|--|-- entering    merge_sort([9],)
|--|--|-- exiting     merge_sort([9],)      returns [9]
|--|--|-- entering    merge_sort([90],)
```

```

|--|--|-- exiting      merge_sort([90],)      returns [90]
|--|-- exiting merge_sort([9, 90],)    returns [9, 90]
|--|-- entering merge_sort([5, 6],)
|--|--|-- entering      merge_sort([5],)
|--|--|-- exiting      merge_sort([5],)      returns [5]
|--|--|-- entering      merge_sort([6],)
|--|--|-- exiting      merge_sort([6],)      returns [6]
|--|-- exiting merge_sort([5, 6],)    returns [5, 6]
|-- exiting      merge_sort([90, 6, 9, 5],) returns [5, 6, 9, 90]
  exiting      merge_sort([1, 5, 2, 9, 4, 6, 1, 90, 23],) returns [1, 1,
2, 4, 5, 6, 9, 23, 90]
----- Ending recursion -----
Num calls: 17

```

[38]: [1, 1, 2, 4, 5, 6, 9, 23, 90]

