Algoritmi e Strutture Dati Lezione 14

28 ottobre 2022

Tipo Pila Stack

Collezione di dati con organizzazione Last-In-First-Out

Operazioni

- isEmpty() \rightarrow boolean
- push(elemento)
- pop() → elemento
- \bullet top() \rightarrow elemento

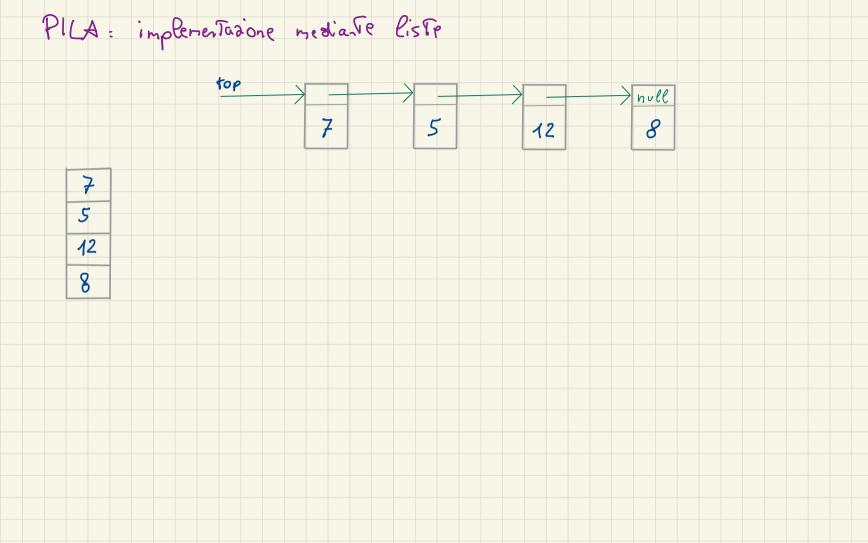
7 5

4IFO

12

8

| PILA: implementazione | mediane | acray | | | |
|-----------------------|---------|-------|------------|---|--|
| 2 | dati 8 | | 3 4 5 7 | 6 | |
| 7 5 12 8 | | 4 | top | | |
| | | | | | |
| | | | | | |
| | | | | | |



Tipo Coda

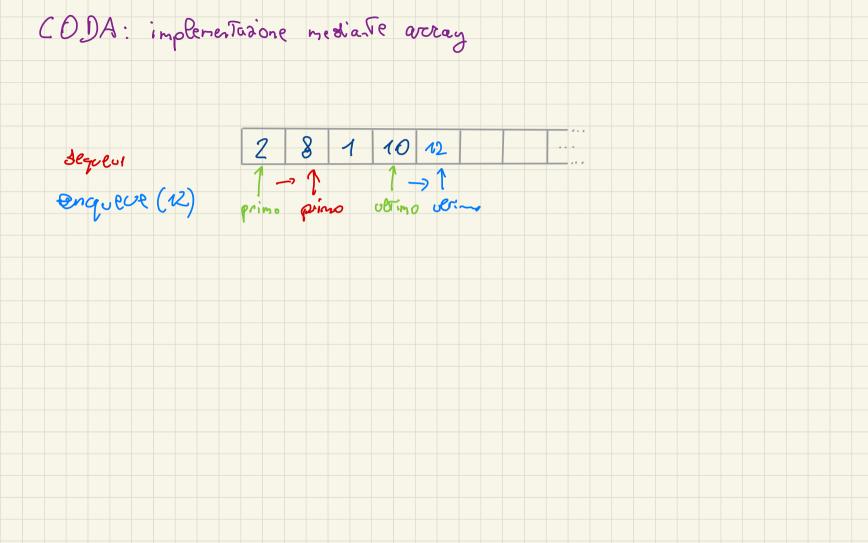
Collezione di dati con organizzazione First-In-First-Out

Operazioni

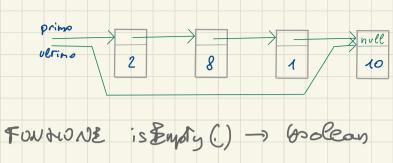
- isEmpty() \rightarrow boolean
- enqueue(elemento)
- dequeue() → elemento
- first() → elemento

FIFO

10 8 3

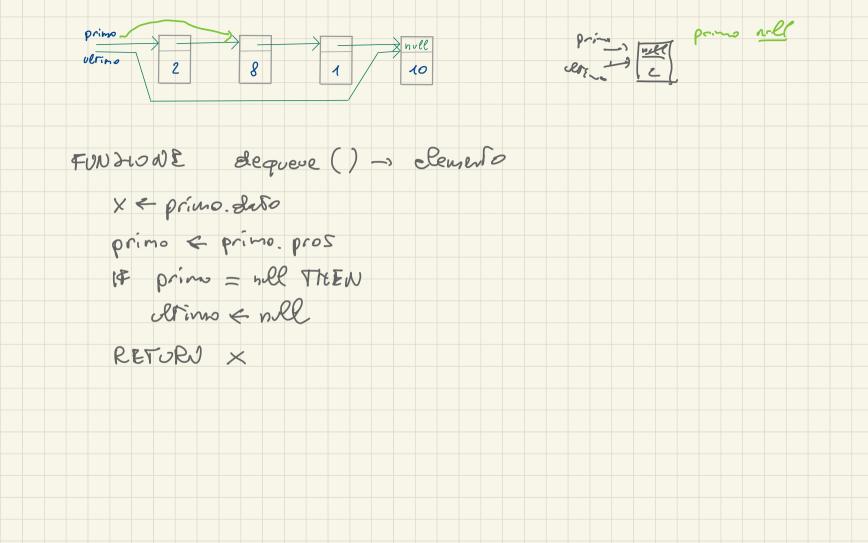


CODA: implementazione mediante liste coda vosto primo = mel



IF primo = nell THEN RETURN true ELSE RETURN Palse

FUNZIONE FIRST () -> elemento RETURN primo, dato



2 8 1 PROCEDURA enqueur (Lenerto x) verin pet r < riferindo e un nou nodo r. dero < x r. pro S < null IF primo = well THEN / code work prino =r ollino = P ELSE ultimo pros & r oltimo er Operation in temps

Dalle liste agli alberi

Liste lineari

■ Collezioni di nodi collegati tramite riferimenti



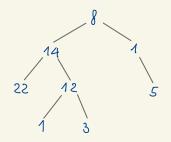
Ad ogni nodo è possibile associare un unico successore

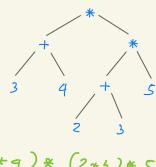
Mediante riferimenti/puntatori è possibile definire strutture più complicate, ma più flessibili

Dalle liste agli alberi

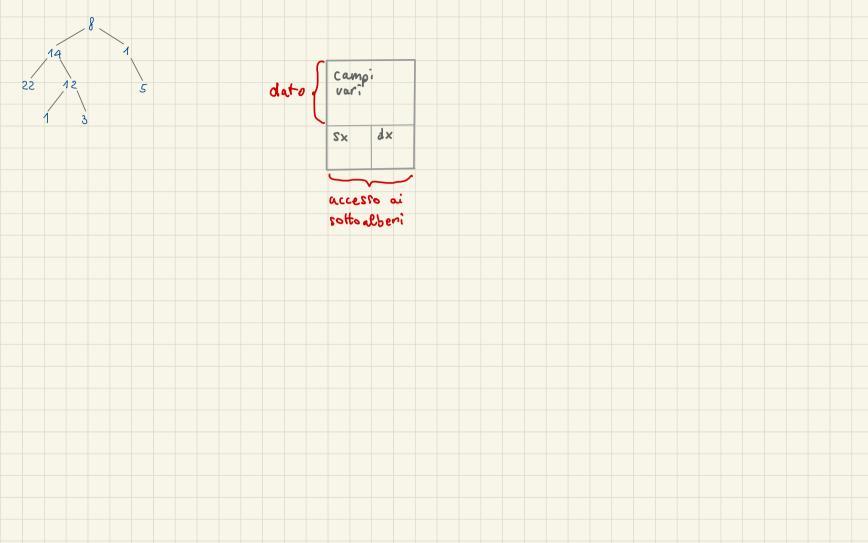
Alberi binari

Ad ogni nodo possono essere associati due "successori" detti figlio sinistro e destro





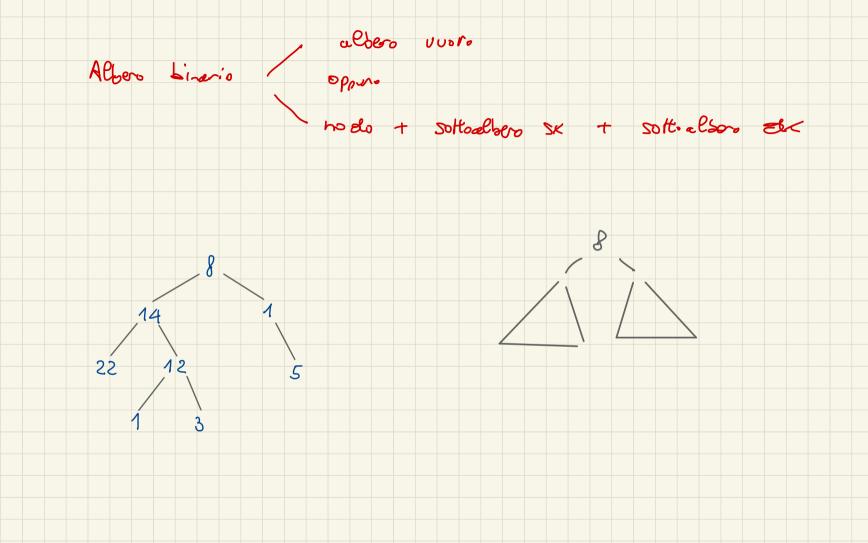
passe di 1 e di 14 Protostia o Civello si It d'arch' attriverses; per tegjingere il nosto della radice Sottoalwas & CX Alterra = mex job slei



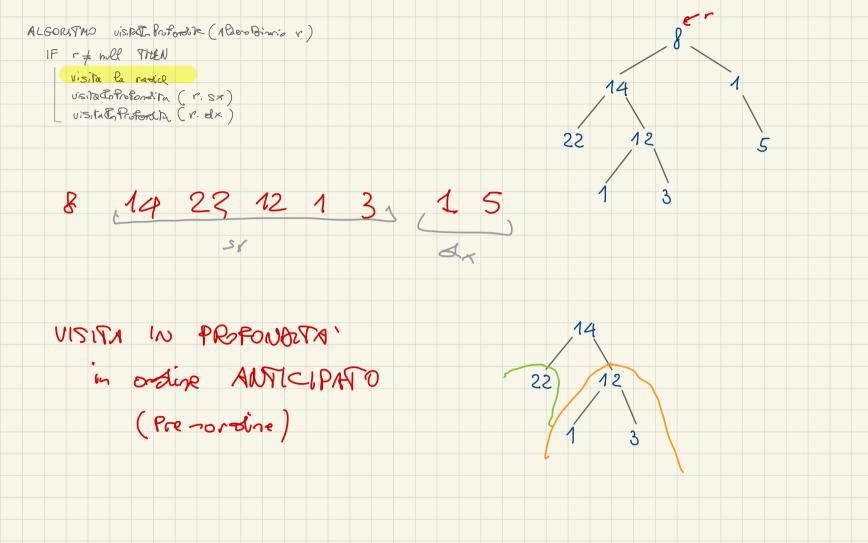
VISITE AD ALBERT BINARI ALGORITMO vista Generacia (Albero Binario r) S < 4 r 5 WHILE S = Ø DO preleva os modo x de S visita x LSESUJ Fyli di x j

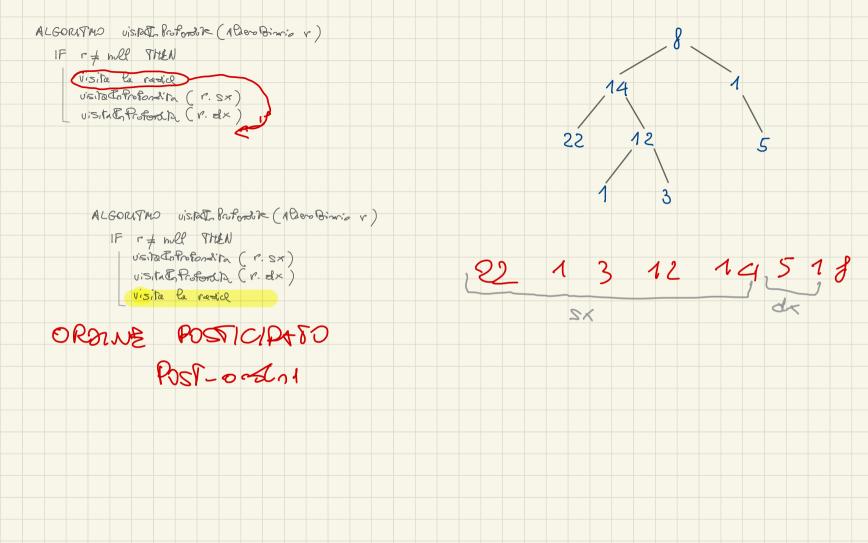
VISITA in AMPIEZZA 5 = costa 12 12 5 ALGORITMO vis: Rell A poietra (Albero Binario 1) C < coda vola C. Enqueux (r) WHILE NOT (C. is Empty()) DO ALGORNIMO visita Gooda (Alboro Binario n) S < 1 r 1 X C. dequer () WHILE SFØ DO preleva os modo x de S IF x = n CO THEN visita x LSESUJENU di x3 Visita nodo associato e X C. enquere (x.sx) 8 14 1 22 12 5 1 3 C. enqueue (x. dx) C & 1A X 22 12 well s well well & 3 met met

S = Pila VISITA in PROFONDITA' ALGORATMO vigital Profonstiti (Algoro Binerlo r) P = pila vora P. push (r) WHILE NOT (P.; Styping ()) DO ALGORATMO vista Generaca (Alborolinario n) S - 1 r 5 x < P. pop() WHILE SFØ DO IF X = wel THEN prellux os nodo x de S visira x visite nodo associato e x LS < Sulfate at x} P. push (x. dx) 8 14 22 12 1 P. push (x. sx) 3 15



VISUR -> n-lla Albero Linerio opono - visit- repliet Uissa sourollero sx " vi Tra sokon Duco ole ALGORITMO visitate Profondir (Alero Bimio V) IF r \$ mel THEN / E-lev m è usos visite le reside visita Entropondita (r. sx) Uisital Profondia (r. dx) // else m fore mille





ALGORITMO visitate Protondite (Aldero Binario V)

IF r & hull TITEN

Visitate Protondita (r. Sx)

Visitate Protondita (v. dx)

OPENE SIMMETRICO In-Ordine

