

A.

$$T(n) = \begin{cases} 1, & n = 1 \\ T(n/2) + n, & n > 1 \end{cases}$$

Notăm $n = 2^k \Rightarrow k = \log_2 n$

$$T(2^k) = T(2^{k-1}) + 2^k$$

$$T(2^{k-1}) = T(2^{k-2}) + 2^{k-1}$$

$$T(2^{k-2}) = T(2^{k-3}) + 2^{k-2}$$

\vdots

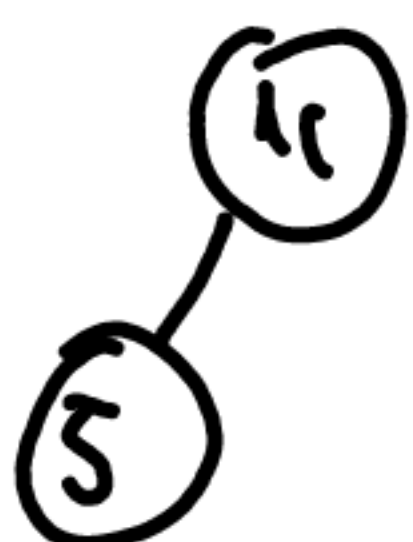
$$T(1) = 1$$

$$\begin{aligned} \textcircled{+} T(2^k) &= 2^k + 2^{k-1} + 2^{k-2} + \dots + 1 = 1 \cdot \frac{2^{k+1} - 1}{2 - 1} = \\ &= 2^{k+1} - 1 \Rightarrow T(n) = 2^{\log_2 n + 1} - 1 = n \in \Theta(n) \end{aligned}$$

B.

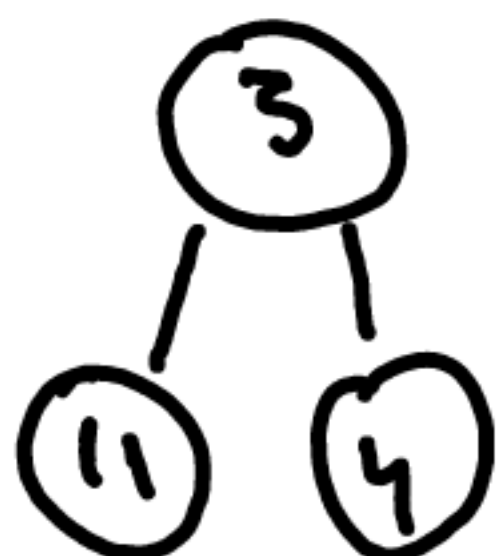
$\textcircled{11}$

se adaugă 11



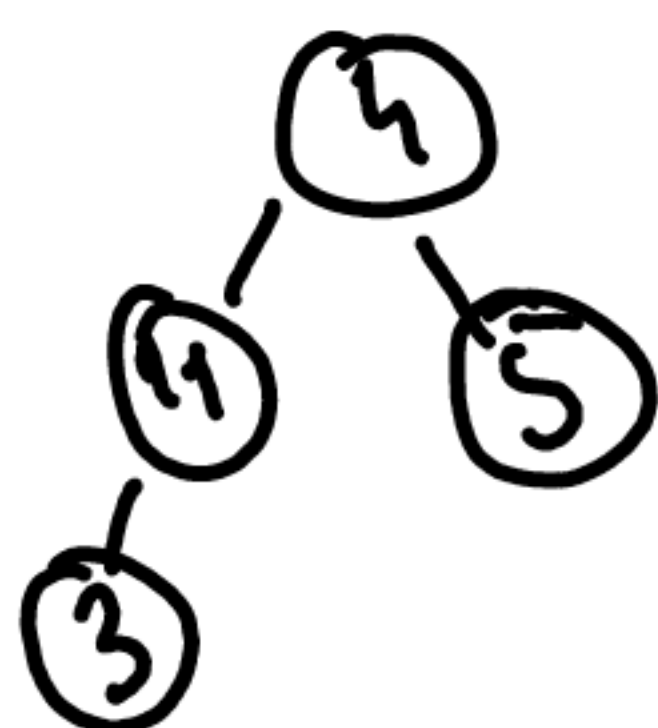
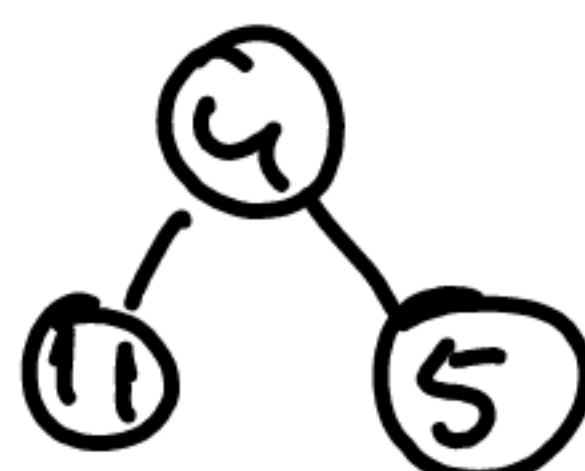
se adaugă 5

$5 < 11 \Rightarrow$ înălțare



se adaugă 4

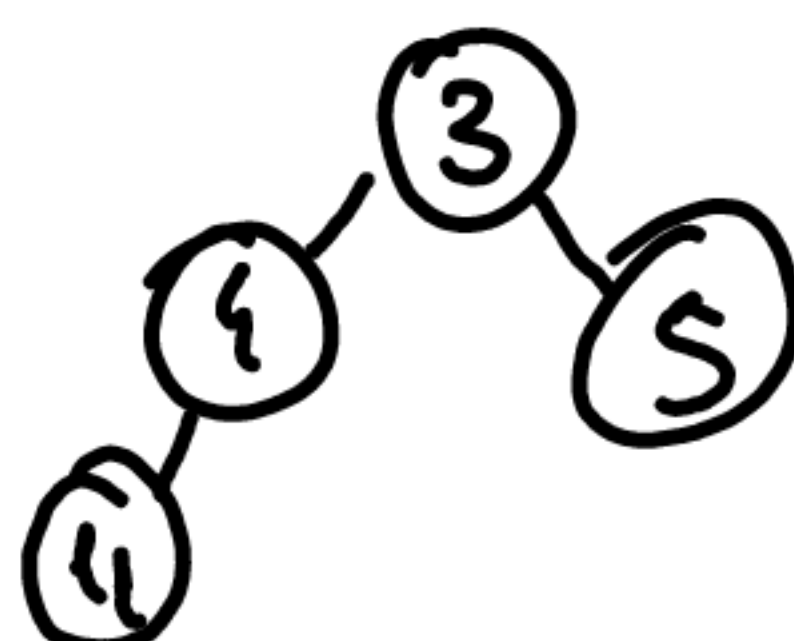
$4 < 3 \Rightarrow$ înălțare

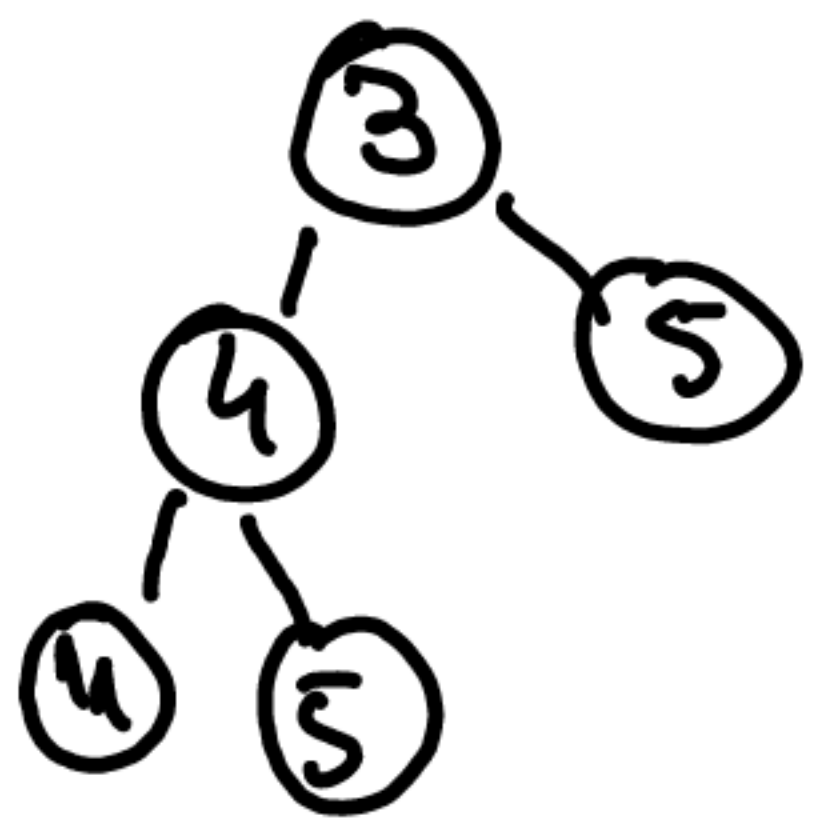


se adaugă 3

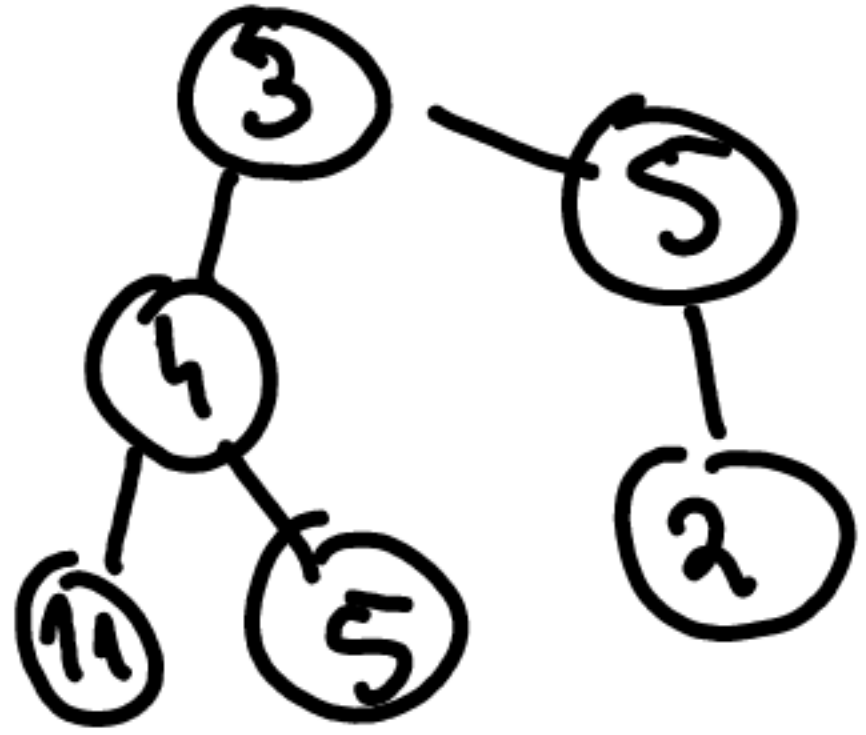
$3 < 11 \Rightarrow$ înălțare

$3 < 4 \Rightarrow$ înălțare

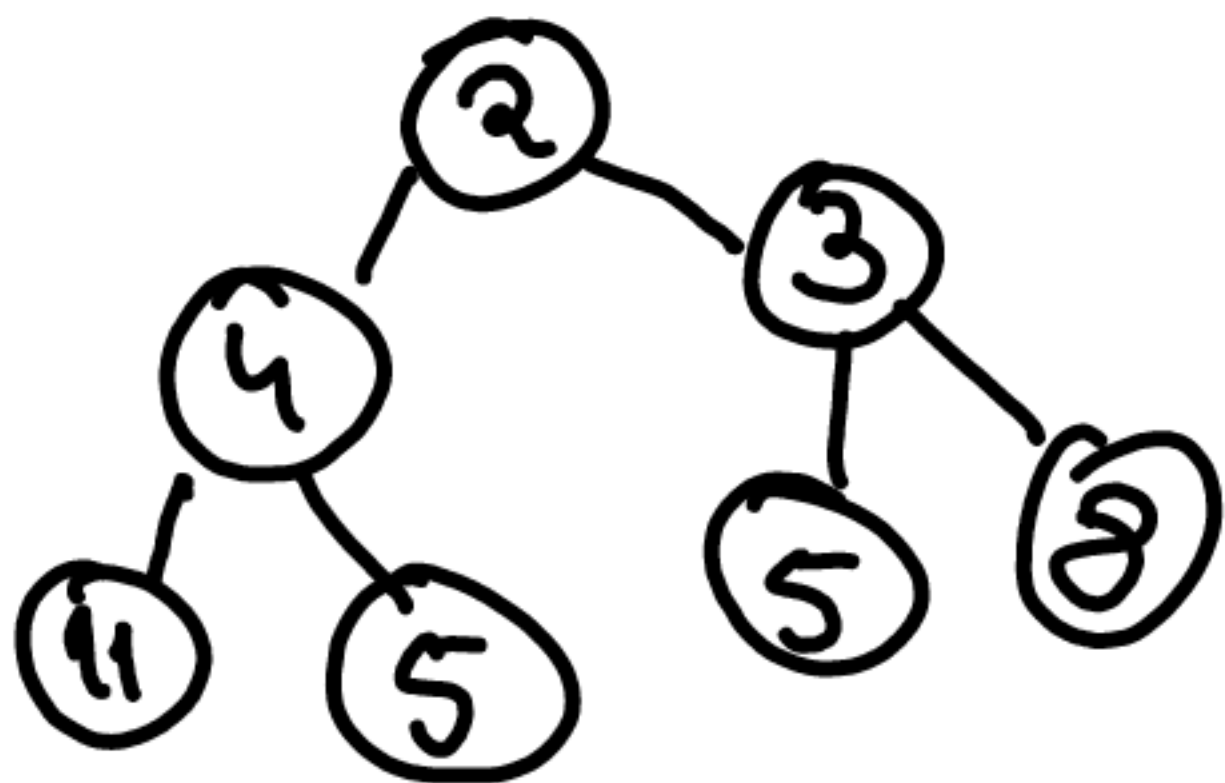
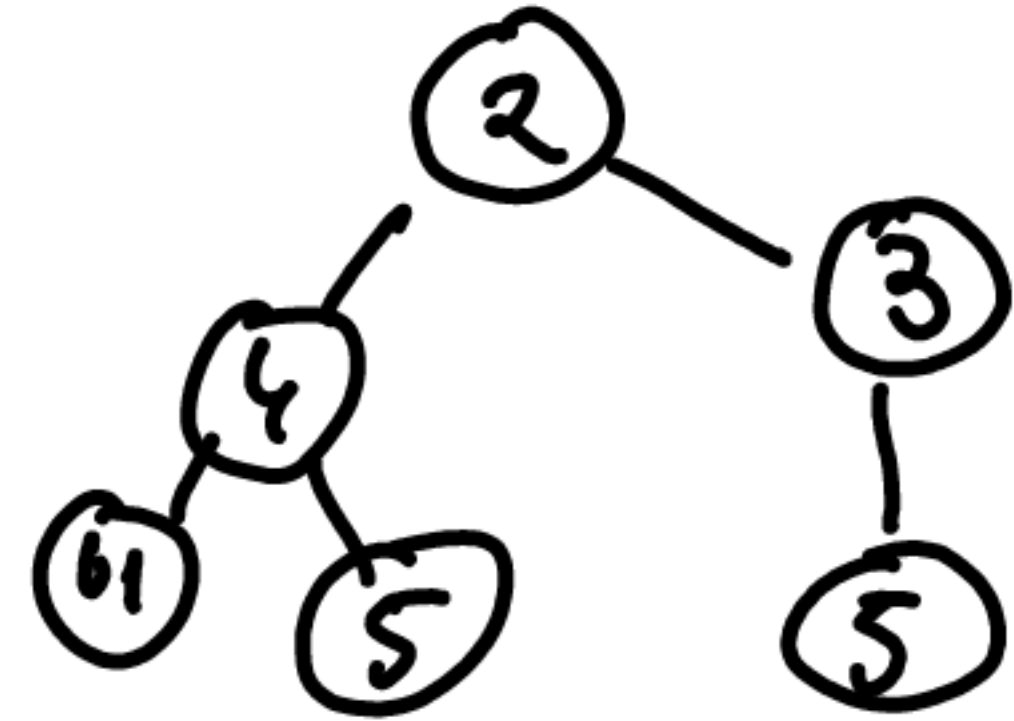




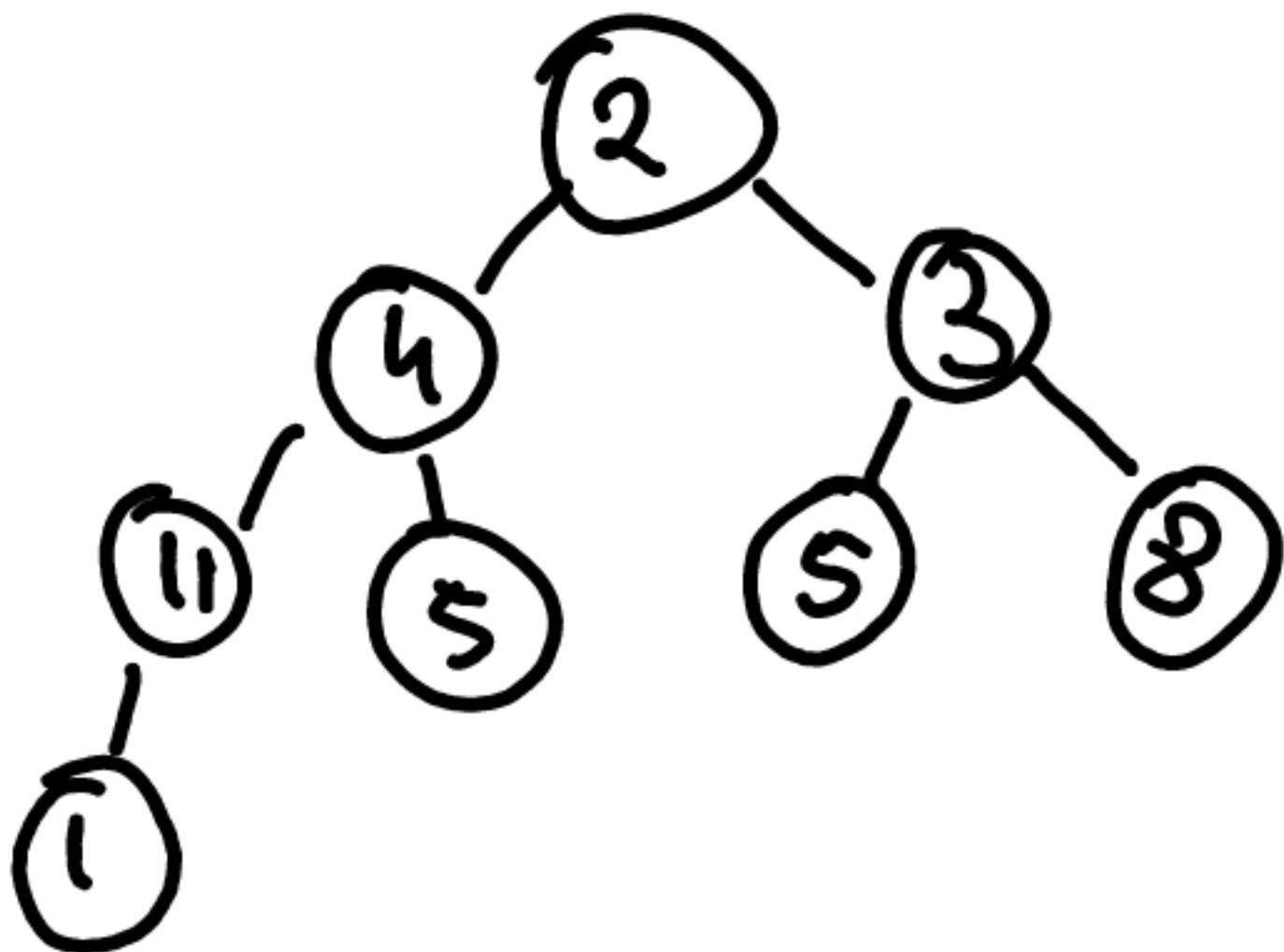
se adaugă 5
 $5 > 4 \checkmark$



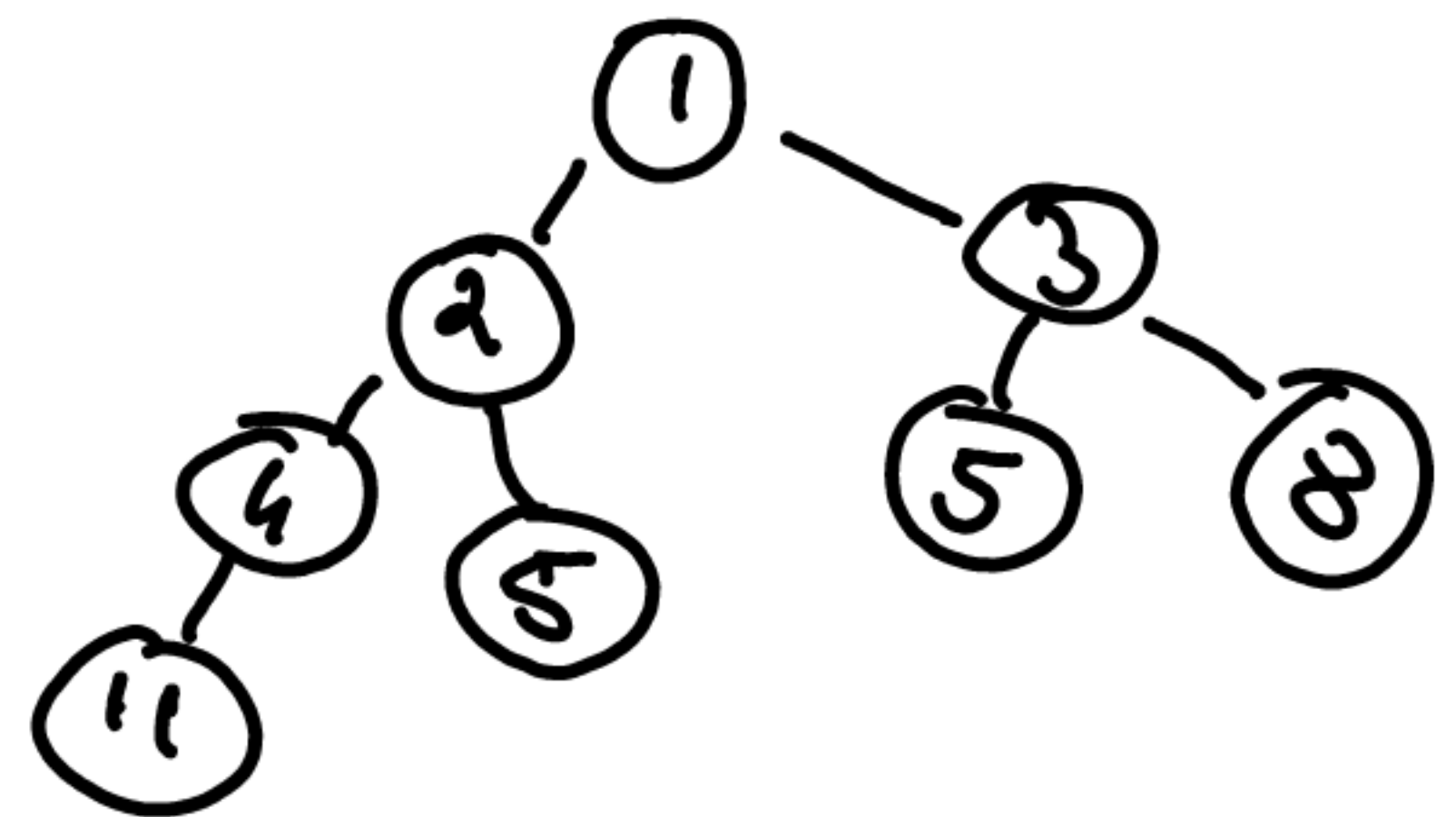
Se adaugă 2
 $2 < 5 \Rightarrow \text{înlăturare}$
 $2 < 3 \Rightarrow \text{înlăturare}$



se adaugă 8
 $8 > 3 \checkmark$



se adaugă 1
 $1 < 11 \Rightarrow \text{înlăturare}$
 $1 < 4 \Rightarrow \text{înlăturare}$
 $1 < 2 \Rightarrow \text{înlăturare}$



c1. a) datații

Exemplu de coadă circulară:



← finalul este elementele din coadă

"legat" de început

c2. c)

D.

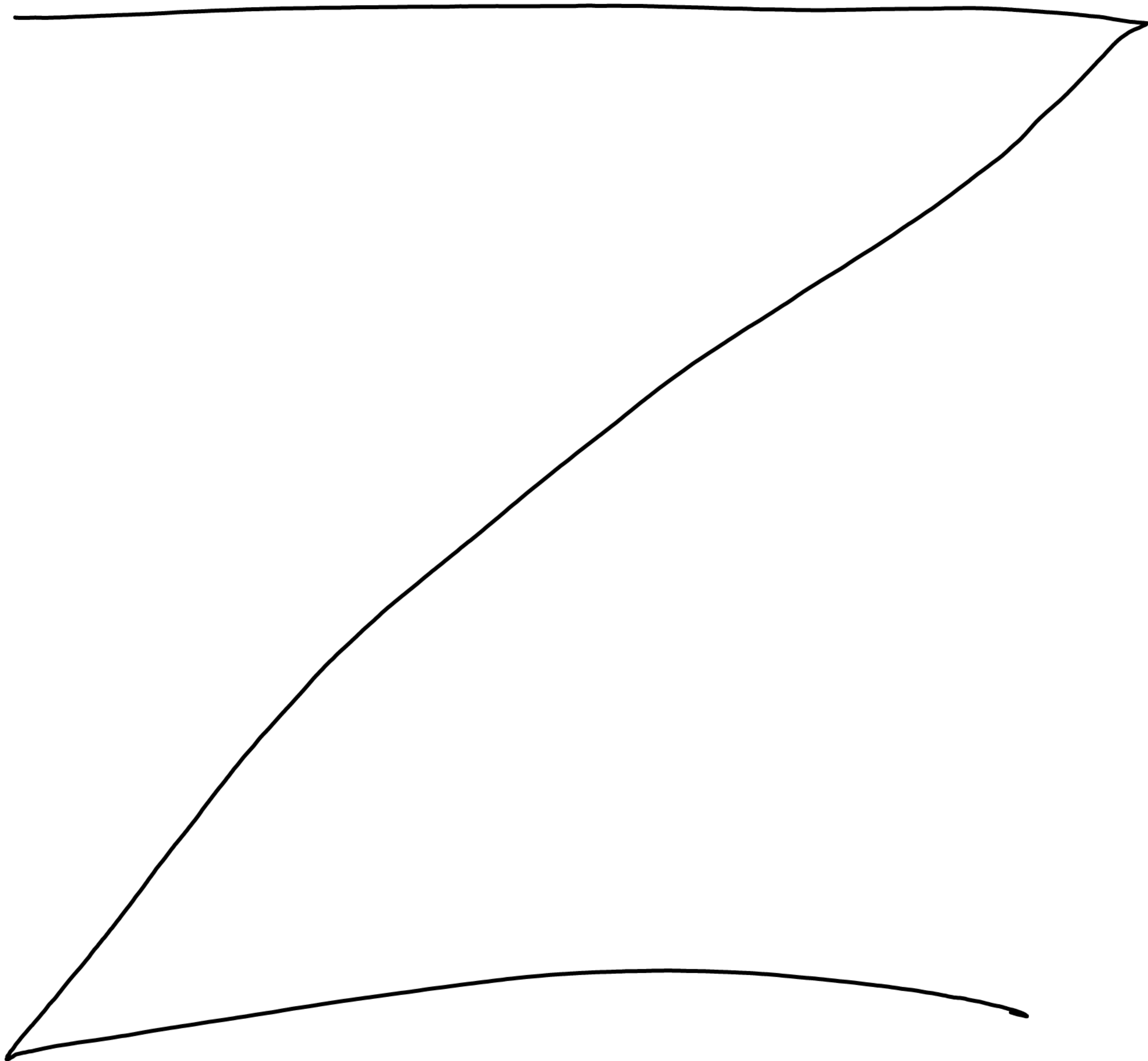
ArCore

e: TEEement[]

n: Intreg (dimensiunea vect. de elemente)

se returneaza NULL - TEEement

→ următoarea pagină



Subalgoritm afișarea (a, e, h) este

{ pre: $a \in \text{Arbore}$

$e \in \text{TElement}$, $e \neq \text{NULL-TElement}$

$h \in \text{Intreg}$

post: se afișează descendenții de ordin h ai elem. e ,

dacă acesta se găsește în arbore

@ excepție dacă „e” nu e în arbore

}

găsit $\leftarrow 0$

Pentru $i = 1, a.m$ execută

{ căutăm elem. e în arbore }

dacă $a.e[i] = e$ atunci

{ se det. indicele pe care ar trebui să îl aibă
primul descendent de ordin h }

start $\leftarrow i * 2^h$

Pentru plus $\leftarrow 0, 2^h - 1$ execută

dacă start + plus $> a.m$ atunci

@ stop

{ nu putem accesa elem cu indicele dat

de adunare pt. că vect. nu mai are elem. }

sf dacă

dacă $a.e[\text{start} + \text{plus}] \neq \text{NULL-TElement}$ atunci

+ tipărește $a.e[\text{start} + \text{plus}]$

sf dacă

sf Pentru

găsit $\leftarrow 1$

sf Dacă

sf Pentru

{ verificare finală }

Dacă găsit = 0 atunci

@ returnează excepție "Nu s-a găsit elementul"

sf Dacă

sf subalgortm

Complexitate :

- de timp : $O(n)$

- de spațiu adițional : $O(1)$

unde n reprezintă dimensiunea array-ului.