

Examen

- ① "Open" conține nodurile frunze ale arborelui de căutare, este sortată crescător după f , descrescător după g .
 "Closed" conține nodurile interioare ale arborelui (au fost deja expandate).

Inițializare: în "open" se pune nodul de start
 "closed" este lista vidă.

Pass 1 open = [(a, $g=0$, $f=\infty$, $p=None$)].
 closed = [];

Pass 2 Extragem primul nod din open. Nu este final,
 îl expandăm cu fii: { (d, $g=5$, $f=17$, $p=a$), (c, $g=8$, $f=16$, $p=a$),
 (g, $g=10$, $f=16$, $p=a$) }.
 Îl adăugăm în closed.
 Îl adăugăm în open

open = [(g, $g=10$, $f=16$, $p=a$), (c, $g=8$, $f=16$, $p=a$),
 (d, $g=5$, $f=17$, $p=a$)].

closed = [(a, $g=0$, $f=\infty$, $p=None$)].

Pass 3 Extragem din open pe g. Îl adăugăm în
 closed. Îl expandăm cu fii: { (h, $g=13$, $f=28$, $p=g$),
 (e, $g=18$, $f=22$, $p=g$) }.
 Nu se află în nicio listă, îl adăugăm

Open = [(a, g=8, f=16, p=a), (d, g=5, f=17, p=a), (e, g=18, f=22, p=g),
 (b, g=13, f=28, p=g)].

closed = [(a, g=0, f=∞, p=None), (g, g=10, f=10, p=a)].

Pass 4 Scoatem din open pe a. Nu este nod final.

Îl adăugăm în closed, îl expandăm cu fii:

{ (b, g=18, f=33, p=a), (g, g=13, f=19, p=a) }.

Caum ocazia a fost deja în open și closed, dar nu
 am obținut un f mai bun, nu vor fi adăugați.

Open = [(d, g=5, f=17, p=a), (e, g=18, f=22, p=g),
 (b, g=13, f=28, p=g)].

closed = [(a, g=0, f=∞, p=None), (g, g=10, f=10, p=a),
 (a, g=8, f=16, p=a)].

Pass 5 Scoat din open pe d. Nu este nod final, îl expandăm
 cu fii { (a, g=7, f=15, p=d), (b, g=7, f=17, p=d),
 (f, g=35, f=35, p=d) }.

• Pt nodul a am obținut un f mai bun (15 < 16),
 deci îl scoat din closed și îl adăugăm în open.

• Pt nodul b am obținut un f mai bun (17 < 28),
 deci ~~il~~ facem update la open cu noua valoare.

• Pe f îl adăugăm în open deoarece nu a mai rămas.

Pe d îl punem în closed.

$Open = [(c, g=7, f=15, p=d), (e, g=18, f=22, p=g),$
 $(h, g=7, f=22, p=d), (f, g=35, f=35, p=d)]$
 $Closed = [(a, 0, \infty, New), (g, 10, 16, p=a), (d, 5, 17, a)]$

Pass 6 Scoot pe c din open. Îl adaug în closed. Îl extrag
 cu lui: $\{ (g, g=10, f=16, p=c), (h, g=17, f=32, p=a) \}$.

Nu adaug nimic (pt g am obținut ceva la fel de bun,
 iar pt h ceva mai slab ($32 < 17$)).

$Open = [(e, g=18, f=22, p=g), (h, g=7, f=22, p=d),$
 $(f, g=35, f=35, p=d)]$.

$Closed = [(a, 0, \infty, New), (g, 10, 16, a), (d, 5, 17, a),$
 $(c, 7, 15, d)]$.

Pass 7 Scoot pe e din open. Îl adaug în closed. Îl extrag
 cu lui $\{ (g, g=29, f=35, p=e), (f, g=24, f=24) \}$.

• g se află deja în closed, dar cu un f mai bun.
~~Nu îl adaug în open.~~ drumul de ^{la} reducere către nodul e .
 Nu îl adaug (pe circuit).

• f se află în open, dar am obținut un f mai bun.
 ($24 < 35$). Îl updatăm în open.

Open = $[(h, g=7, f=22, p=d), (f, g=24, f=24, p=e)]$.

Closed = $[(a, 0, \infty, None), (g, 10, 16, a), (d, 5, 17, a), (c, 7, 15, d), (e, 18, 22, g)]$.

Par 8

~~Open~~ =

Îl scot pe h din open, cu f
 $\{g, f\}$.

$(g, g=11, f=17, p=h)$,

$(f, g=32, f=32, p=g)$.

$(16 < 17)$

Pt g , am un g^f mai bun în closed \Rightarrow nu îl
 aleg.

Pt f , am un f mai bun în open $(24 < 32)$.

Am la minim.

Open = $[(~~h, f~~, 24, 24, e)]$

Closed = $[(a, 0, \infty, None), (g, 10, 16, a), (d, 5, 17, a), (c, 7, 15, d), (e, 18, 22, g), (h, 7, 22, d)]$.

Par 9 Scot pe f din open. ^{Îl adaug în closed} Este nod final, nu open.

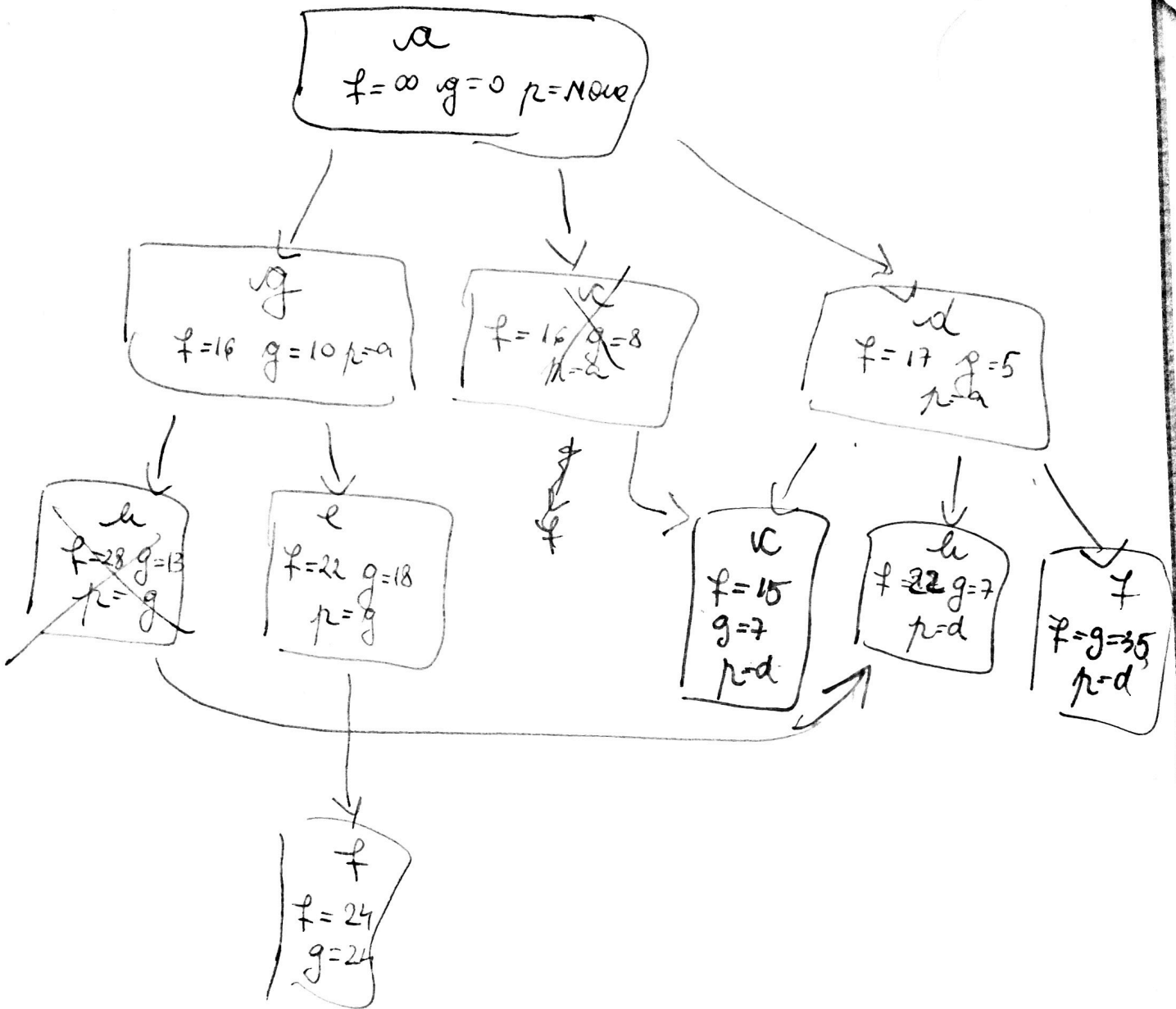
\Rightarrow Pt a vedea drumul, parcurgem în sens invers
 prioritatii.

Acesta este $(a, 0, \infty, None) \rightarrow (g, 10, 16, a) \rightarrow$
 $(e, 18, 22, g) \rightarrow (f, 24, 24, g)$.

Costul minim este 24.

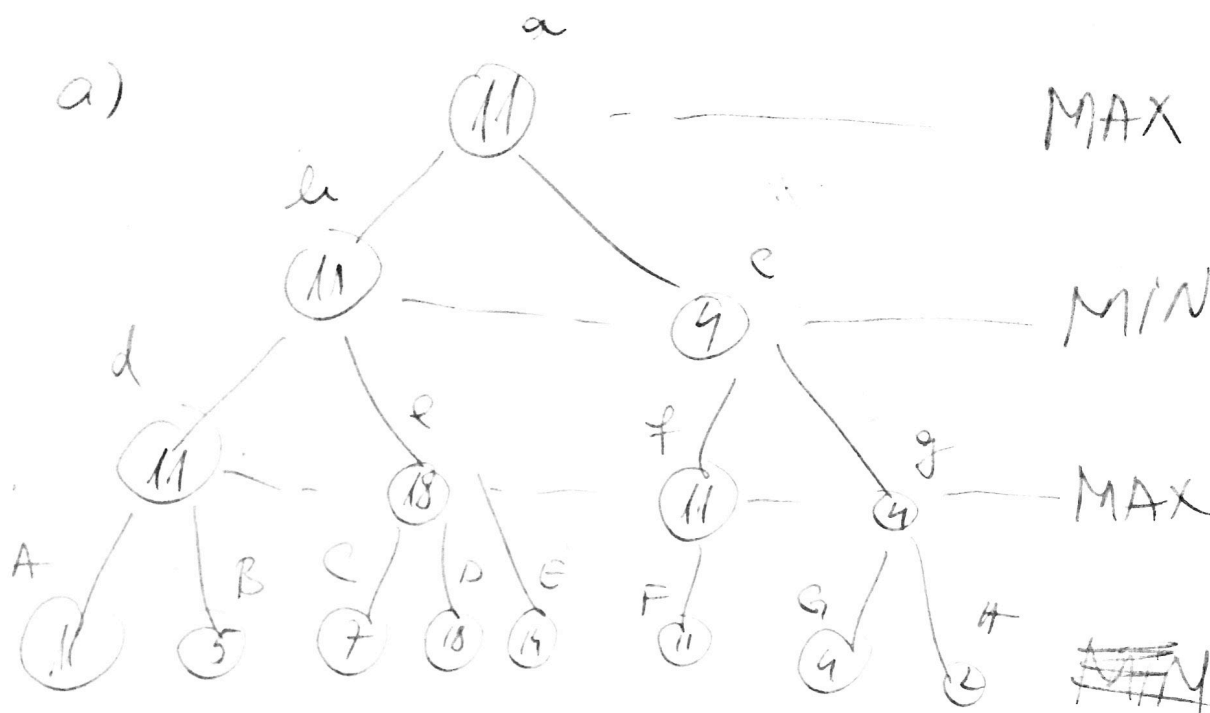
$P(B)$

$$P(B|A) = \frac{P(A \cap B)}{P(A)} = \frac{P(A|B) \cdot P(B)}{P(A)} = \frac{0,3 \cdot 0,9}{0,5} = 0,54$$

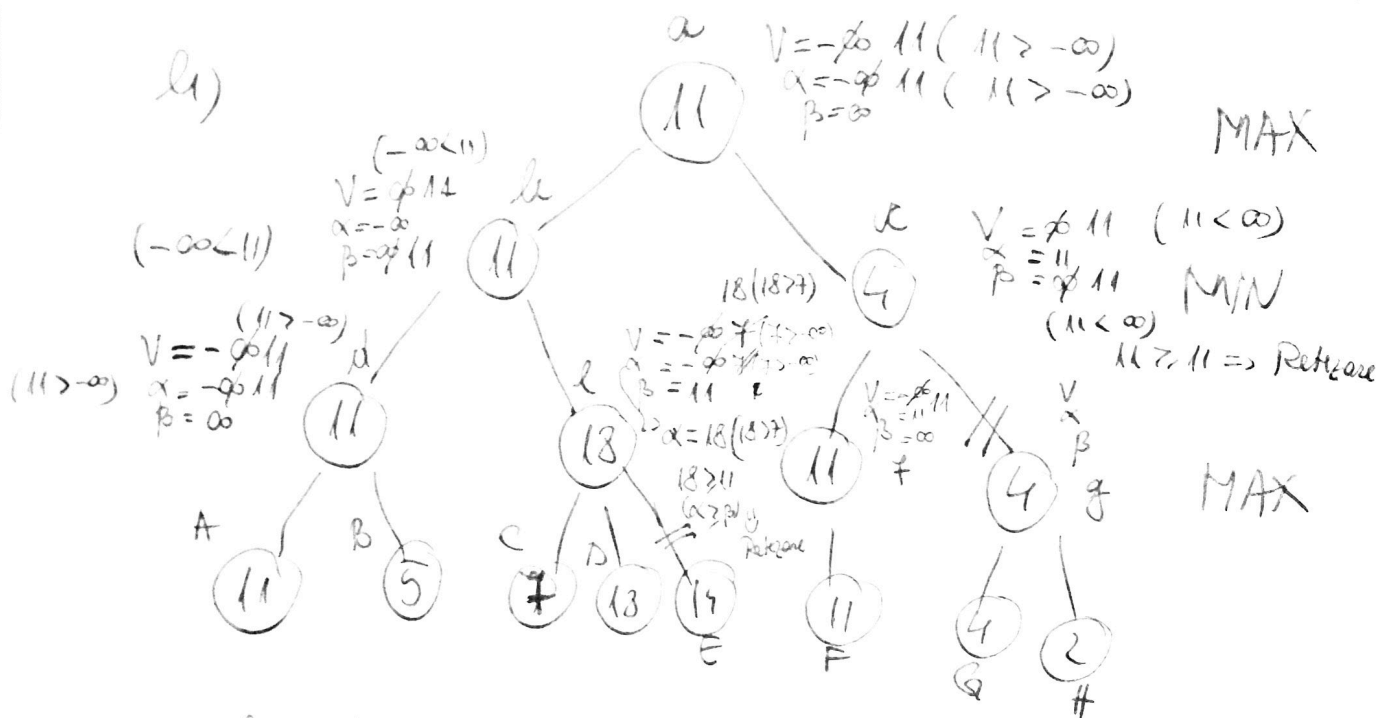


2)

a)



b)



• la "e" s'auut loc ca β -value intrucat s-au obtinut 9 valori de $\alpha = 18$ (valoarea minimă la nivel respectiv), iar $\beta = 11$. Cum $18 > 11$, fiind mai mic sau egal nu mai are sens să mergem pe restul subarborului, deoarece "b" va alege minimul dintre 11 și ceva mai mare egual cu 18 și 11 ($18 > 11$).

• la v^4 am obținut o α -rețzare. Pt nălăburele
 f , am $\left\{ \begin{matrix} v=11 \\ \alpha=11 \\ \beta=\infty \end{matrix} \right.$, deci când merge la părinte,
 acesta fiind MIN, α nu modifică β -ul so fiind

11. ~~Cum~~ ($\infty > 11$). Cum obținem $\alpha = \beta = 11$,
 putem face o rețzare ^{mai} mică, nu este nevoie să
 colorăm pe nălăburele respective.

Deci, max are score 11.

a) A e de tip MAX
 $\{a, d, e, f, g\}$

$\{b, c\}$ de tip MIN

A, B, C, D, E, F, G, H frunze, lix calculează
 : valori