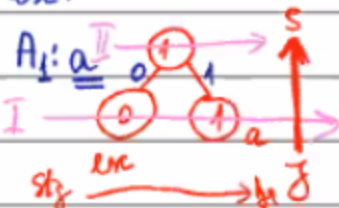


Huffman adaptiv - o sg. parcurgere → codificarea

$w = \underline{a} \underline{b} \underline{a} \underline{c} \underline{c} \underline{d} \underline{a}$

H.ad. cu secv. exc.

A_0 :  ex



- nodurile intermediare reprez. suma fiilor

- ex devine fiu stg
- ch. mare devine fiu dr.

- în interior: # de apariții curent

Vf: # arb = interior răd.

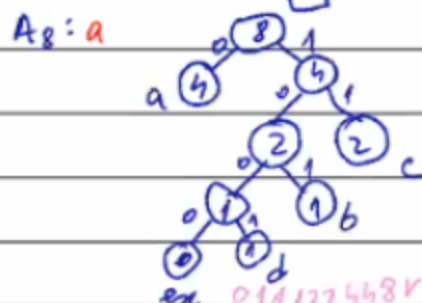
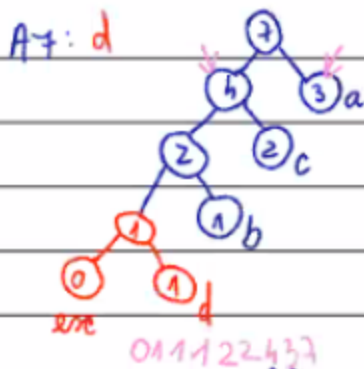
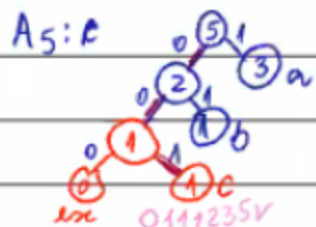
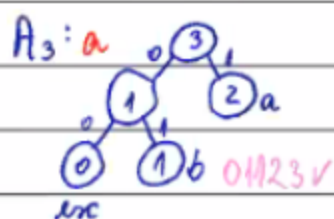
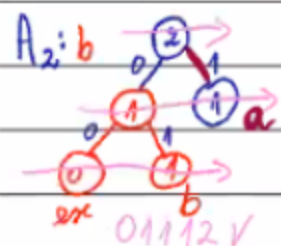
Vf. propr. Sibling: citit de jos în sus ↑ } creșterea
de la stg la dr

• Etichetăm după

codul ch/ex: citim muchiile de la răd. + formăm

2211 cel mai din stg cu cel din dr.

0/1

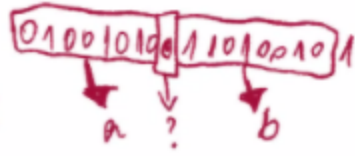


COD:

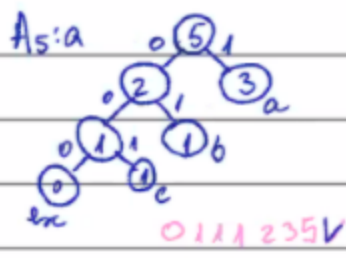
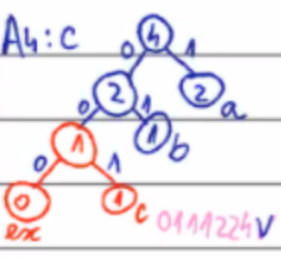
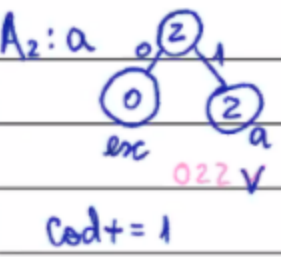
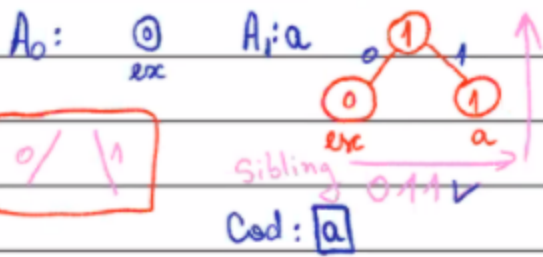
- când apare primul ch din cuv: cod ASCII
- " " un ch nou: cod esc din arb. anterior + cod ASCII al ch nou
- " " " " vechi: codul ch. din arb. anterior

DECODIFICAREA:

- prima dată întin un cod ASCII
- fie dăm peste codul lui esc din arb. curent
unui alt ch " "



$W = a/b/c$
H.ad. cu scw, esc.



Cod += cod esc(A₃) 00 [c]

A₆:

- un caracter poate avea m.m. codificări
- în int. frunzele: # apariții de ch.
- modulele intermediare repr. suma fiilor

- esc devine fiu stg
- ch. nou devine fiu dr.
- în interior: # de apariții curent

Vf: # arb = interior răd.

Vf. propr. Sibling: citit de jos în sus ↑ } creșcător
de la stg la dr

Etichetăm după

codul ch/esc: citim muchiile de la răd. + frunze

2 2 1 1 cel mai din stg cu cel m. din dr.

Decodificati: $y0a00b101|11|1111$
 A_1 A_2 A_3

~~yabba dabba dabba doo~~
 A_1 A_2 3 4 A_5
 V \downarrow dabba
 $A_6:d$ $A_7:a$...