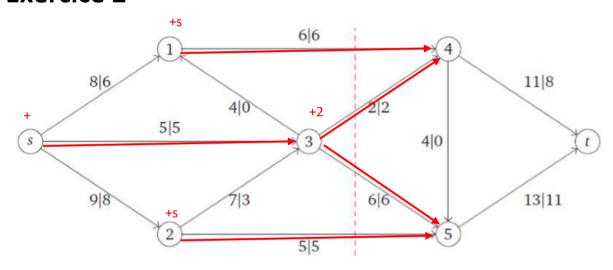
Exercice 1

Déjà corrigé dans le CA.

Exercice 2

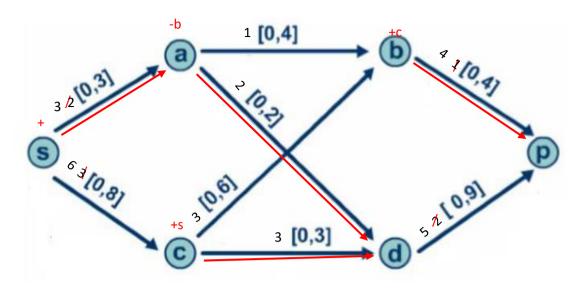


Le graphe est déjà un graphe complet. On applique l'algorithme de Ford Fulkerson :

Procédure 1 de marquage

Le sommet t n'est pas marqué. Donc le flot est maximal. Sa capacite est égale à 8+11=6+5+8=19.

Exercice 3



1- A est une coupe car elle contient la source et non le nœud terminal. Capacité(A)=4+2+3=9

B est aussi une coupe pour les mêmes raisons.

Capacité(B)=8+2+4=14

C est une coupe aussi. Capacité(C) = 4+6+9=19

2- Bloch

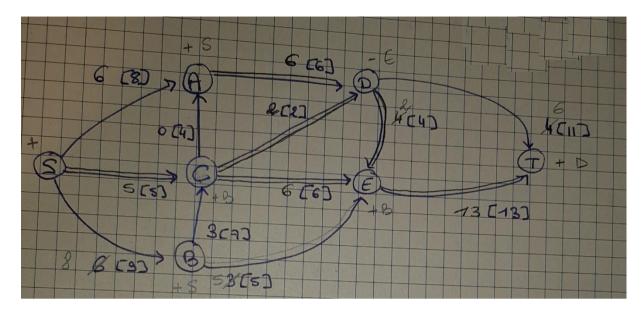
S,a	3	1	0	0	0	
S,C	8	8	8	5	2	
A,b	4	4	3	-	-	
A,d	2	0	0	0	0	
В,р	4	4	3	0	0	
C,b	6	6	6	3	-	
C,d	3	3	3	3	0	
dp	9	7	7	7	4	

3- Ford Fulkurson

Procédure 1 de marquage

Le sommet p n'est pas marqué. Donc le flot est maximal. Sa capacite est égale à 5+4=6+3=9.

Exercice 4



2) Om whili ex plat	se d'abord l'algorithme	re de Bloch pour calcules
ABUDUW ADWUHF NOWA ABUDU ADWUHF	27-1-1-22-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-	Om whitse mouite l'algorithme de ford - fulkewom pour calculu le flot maximal (page duivante)

chaine chaise						
of man ?	8-6	, 5-	3, 11-	43 -	13,	12, 75
de min	343					###
= mim =	2					
S - 8 = 8						
D > + = 6						

Thereform of the sumbre to softhe aure to marquage.

Con me peut pas attamore to softhe aure to marquage.

Les Aprimises marques somt: S, A, B, C

Le Plat maximal est de +9.

(Les aucs soutomise de S = 4 (5) = 6 + 8 + 5 = +9.

Et les aucs emirants de S = 4 (7) = 13 + 6 = 49.

3) La coupe de capacité maximale consepond aux sommets marquis lors de la demère itération & l'entrée let le Plat soutont de la coupe correspond écolement au flat maximal de plus, tous les arcs surfaints de la coupe sont saturé.

Coupe de appoit maximale = { S, A, B, C}

Le Plot soutont de la coupe est étal à 19 (Plot max)

Em ellet, on additionne les arcs soutonts (qui sont ben saturé) = 6 + 2 + 6 + 5 = 19