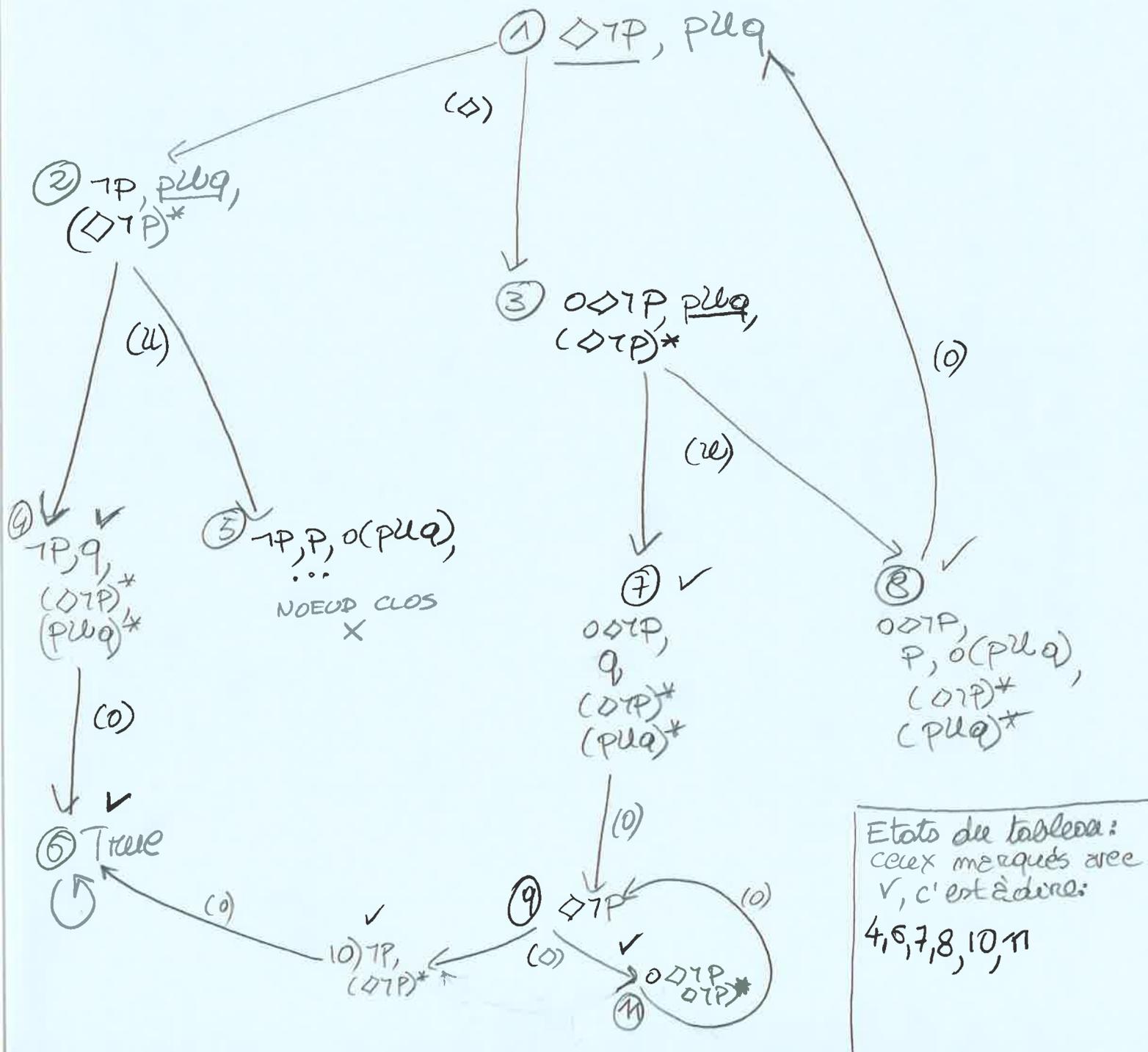


Exercice

- 1) Construire un tableau de transition $A = \diamond TP \wedge P \cup q$
- 2) Construire une automata \mathcal{A}_A , à partir du tableau
- 3) Donner un mot accepté par \mathcal{A}_A et un mot refusé par \mathcal{A}_A .
- 4) Le Tableau. Comme en cours, pour simplifier on partira de la racine $\{\diamond TP, P \cup q\}$.



2) La partie de l'élagage des tableaux nécessaire à la construction de \mathcal{A}_A a été faite (5 a été effacé)

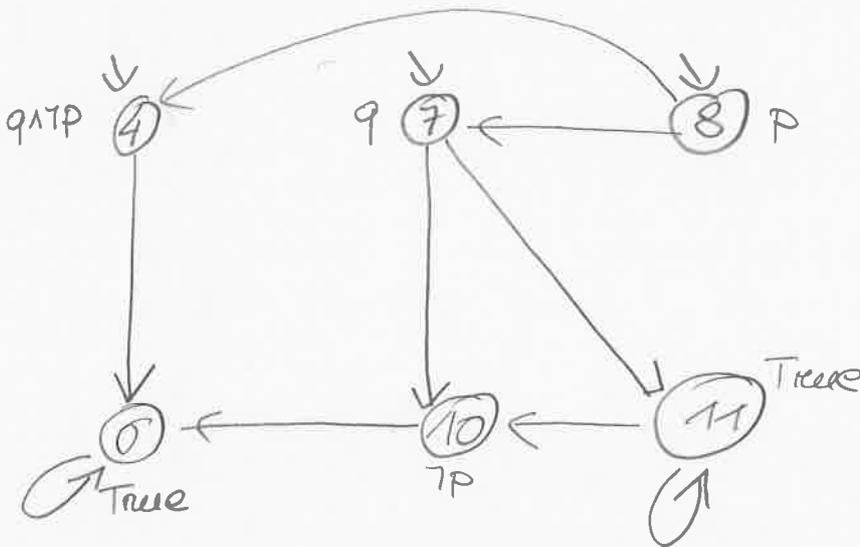
Parce que les états, ceux qui vont intervenir dans la définition de l'ensemble F des ensembles d'états acceptants sont :

$$F_{\text{DTP}} = \{4, 5, 10\}$$

$$F_{\text{P2UQ}} = \{4, 6, 7, 10, 11\}$$

$$F = \{F_{\text{DTP}}, F_{\text{P2UQ}}\}$$

Automote \mathcal{A}_A :



• Un exemple de mot accepté : $\{P\} \{P, q\} \emptyset^\omega$

En fait, le chemin $8 \rightarrow 4 \rightarrow 6$ touche P solement F_{DTP} et F_{P2UQ} car $6 \in F_{\text{DTP}} \wedge F_{\text{P2UQ}}$

• Un exemple de mot refusé : $\{P\} \emptyset \{q\} \emptyset^\omega$

car on ne peut entrer que par 8, et, de là, aller bien à 7 ou bien à 6, mais \emptyset ne nous pas mener ni 7 ni 4. Donc le mot n'est même pas lu.