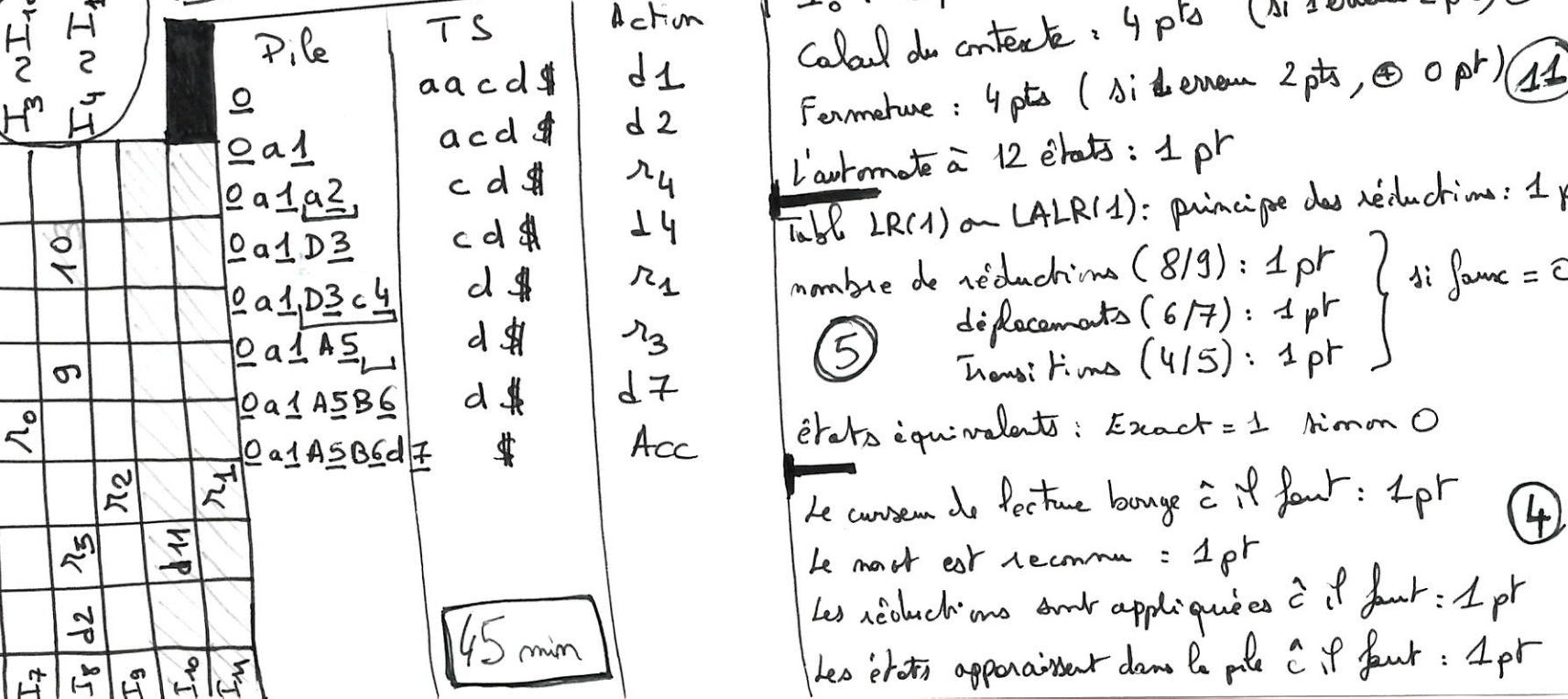


I_0	I_1	I_2	I_3	I_4	
-------	-------	-------	-------	-------	--



a1	a c a	r4
a1 <u>a2</u>	c d \$	l4
a1 <u>D3</u>	c d \$	r1
a1 <u>D3</u> c4	d \$	r3
a1 <u>A5</u>	d \$	l7
a1 <u>A5B6</u>	d \$	Acc
a1 <u>A5B6</u> d7	\$	

45 min

I₀ : 2 pts
 Calcul du contexte : 4 pts (si 1 erreur 2 pts, ⊕ 0 pt)
 Fermeture : 4 pts (si 1 erreur 2 pts, ⊕ 0 pt) (11)
 L'automate à 12 états : 1 pt
 Table LR(1) ou LALR(1): principe des réductions : 1 pt
 nombre de réductions (8/9) : 1 pt
 déplacements (6/7) : 1 pt
 transitions (4/5) : 1 pt } si fautive = 0
 (5)
 états équivalents : Exact = 1 sinon 0
 Le curseur de lecture bouge & il faut : 1 pt
 Le mot est reconnu : 1 pt (4)
 Les réductions sont appliquées & il faut : 1 pt
 Les états apparaissent dans la pile & il faut : 1 pt

Test 2 du module TRAD1

Aucun document autorisé.

Toute copie illisible (automate ou table incompréhensible) sera invalide et sans appel.
Aucune réponse ne sera écrite au crayon de papier.

Analyse syntaxique

Soit la grammaire G suivante, avec comme terminaux les symboles a, c, d et comme ensemble de non-terminaux $\{S, A, B, D\}$. Dans cette grammaire, \wedge désigne le mot vide.

S	\rightarrow	$a A B d$	r_0
A	\rightarrow	$D c$	r_1
B	\rightarrow	$c A$	r_2
		\wedge	r_3
D	\rightarrow	a	r_4
		\wedge	r_5

1. Construisez l'automate nécessaire à la réalisation d'une analyse syntaxique $LR(1)$.
2. Donnez la table d'analyse $LR(1)$.
3. Peut-on construire un analyseur $LALR(1)$ pour cette grammaire ? (Justifiez)
4. Dérouler l'analyse syntaxique sur le mot : $aacd$

