L3

ULI6BT Théorie des langages et compilation durée 2h

Les notes de cours et TD sont autorisées.

Chaque candidat doit, en début d'épreuve, porter son nom dans le coin de la copie réservé à cet usage; il le cachettera par collage après la signature de la feuille d'émargement. Sur chacune des copies intercalaires, il portera son numéro de place.

Exercice I. Automate Fini

Soit le langage fini $X = \{aba, abba\}.$

Question 1. Construire un automate fini déterministe qui reconnaît X.

Question 2. Décrire en français le langage $\{a,b\}^*X$.

Question 3. Construire un automate fini non-déterministe qui reconnaît le langage $\{a,b\}^*X$. Le déterminiser.

Question 4. À l'aide de l'automate précédent, proposer une stratégie pour analyser un texte t (c-à-d, une suite quelconque de caractères) et signaler toutes les occurrences des mots aba et abba dans le texte t.

Exercice II. Grammaire attribuée

Pour commander un robot sur une grille, on lui donne un mot instruction sur l'alphabet $\{N, S, E, O, [,], 0, 1, ..., 9\}$.

Chacune des lettres code un déplacement élémentaire dans l'une des quatre directions (N pour nord, S pour sud, ...). Les crochets servent à encadrer des groupes de lettres, alors que les nombres (i.e., les suites de chiffres) indiquent des répétitions qui s'appliquent au groupe précédent de lettres.

Par exemple, la chaîne NS4 [NE] 12S indique de faire N, 4 fois S, 12 fois NE et enfin S. On autorise aussi les crochets imbriqués comme dans la chaîne N[N5E] 34 [S] [[S] 3] 5NE.

Question 5. Écrire une grammaire engendrant l'ensemble des mots instructions valides.

Question 6. Indiquer l'arbre d'analyse obtenu sur le mot instruction N[[N2E]10S]2.

On souhaite maintenant savoir à quel déplacement total correspond un mot instruction (par convention, le déplacement de N sera (0,1)5, S (0,-1), E (1,0) et O (-1,0)).

Question 7. Indiquer le déplacement total induit par le mot précédent.

Décorer l'arbre d'analyse du mot en donnant le résultat du calcul obtenu en chacun de ses nœuds.

Question 8. Écrire une grammaire attribuée qui permet d'obtenir le déplacement total d'un mot instruction (en code Antrl ou en pseudo-code).

Exercice III. Analyse LL

Soit la grammaire G d'axiome S et de terminaux $\{$ id , nb , [,] $\}$ définie par :

Question 9. Donner un arbre d'analyse et les dérivations droite et gauche correspondantes, pour le mot suivant : id[nb] [nb] .

Question 10. Pourquoi cette grammaire n'est pas LL(1)?

Question 11.

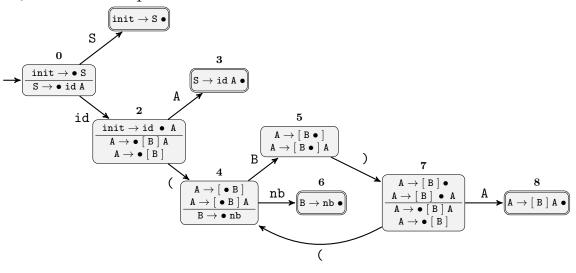
- a. Proposer une grammaire LL(1) équivalente à G.
- **b.** Déterminer les variables effaçables. Donner la table des ensembles **Premier** et celle des ensembles **Suivant**.
- c. Construire la table d'analyse et vérifier ainsi que la grammaire proposée est bien LL(1).

Exercice IV. Analyse SLR

On considère la version augmentée de la grammaire G précédente :

$$\left\{ \begin{array}{ll} \mathtt{init} & \to & \mathtt{S} \\ \mathtt{S} & \to & \mathtt{id} \ \mathtt{A} \\ \mathtt{A} & \to & \texttt{[B]A} \ \texttt{[B]} \\ \mathtt{B} & \to & \mathtt{nb} \end{array} \right.$$

On donne l'automate fini caractéristique des items LR(0) de la grammaire G et sa table d'analyse SLR.



	\$	id	nb	[]	S	Α	В
0		d 2				1		
1	accepter							
2				d 4			3	
3	t r t S o t id t A							
4			d 6					5
5					d 7			
6					$ exttt{r} exttt{B} ightarrow exttt{nb}$			
7	$\texttt{r}\: \texttt{A} \to [\:\texttt{B}\:]$			d 4			8	
8	$\texttt{r} \: \texttt{A} \to [\: \texttt{B} \:] \: \texttt{A}$							

Question 12. Dérouler l'analyse SLR sur l'entrée id[nb][nb].

Question 13. Expliquer de façon claire et détaillée comment la ligne relative à l'état 0 dans la table SLR est obtenue. Même question pour la ligne de l'état 1 et celle de l'état 7.