mpi* - lycée montaigne informatique

TD6 - Grammaires (2)

Exercice 1

Déterminer les langages engendrés par les grammaires suivantes.

Question 1. $S \to AB$ $A \to a$ $B \to b$

Question 2. $S \rightarrow AB$ $A \rightarrow aA \mid a$ $B \rightarrow bB \mid b$

Exercice 2

Soit la grammaire non contextuelle définie par les règles de production suivantes.

$$E \rightarrow E + E \mid E \times E \mid id$$

Question 1. Écrire les dérivations gauche et droite de : $id + id \times id$.

Question 2. Cette grammaire est-elle ambiguë?

Exercice 3

Déterminer la ou les grammaires ambiguës par les suivantes.

Question 1. $S \rightarrow SS \mid aSb \mid bSa \mid \varepsilon$

Question 2. $S \rightarrow aSbS \mid bSaS \mid \varepsilon$

Question 3. $S \to aAB$ $A \to bBb$ $B \to A \mid \varepsilon$

Exercice 4

Question 1. Qu'est la mise en forme normale de Chomsky?

Question 2. Déterminer une CNF pour la grammaire suivante.

$$S \rightarrow AaB \mid b$$
 $A \rightarrow S \mid \varepsilon \mid AB$ $B \rightarrow bbb \mid ASA$

Exercice 5

On considère le fragment simplifié de la grammaire d'un langage de programmation hypothétique.

```
Instr 	o foo \mid bar \mid qux \mid Cond \mid begin \ InstrList \ end
Cond 	o if \ Expr \ then \ Instr \ else \ Instr \mid if \ Expr \ then \ InstrList
InstrList 	o Instr \mid InstrList
Expr 	o true \mid false \mid happy \mid trippy
```

Les *lettres* ou *tokens* y sont écrits comme des mots; par exemple foo est une *lettre*. Les *terminaux* sont écrits en police à espacement fixe; les *non-terminaux* sont en italique et commencent par une majuscule. L'axiome est *Instr*.

Question 1. Donner l'arbre de dérivation du *mot* suivant.

if happy then if trippy then foo else bar else qux

Pourquoi n'en existe-t-il qu'un seul?

Question 2. Donner deux arbres de dérivation distincts de if happy then if trippy then foo else bar. Que dire de la grammaire présentée?

Question 3. En supposant que, dans ce langage, begin I end, où I est une instruction, a le même effet que I seul, comment un programmeur peut-il récrire l'instruction considérée à la question précédente pour obtenir un comportement équivalent à l'une ou l'autre des deux interprétations?

Question 4. Modifier la grammaire proposée pour obtenir une grammaire faiblement équivalente dans laquelle seul l'un des arbres de dérivation obtenus à la question 2. est possible (i.e., une grammaire qui force cette interprétation là par défaut). On pourra être amené à introduire des nouveaux non-terminaux pour des variantes de *Inst* et *Cond* qui interdisent récursivement les conditionnelles sans else.