

Chapitre III : Analyse syntaxique.

23/11/2021

Rappel : Etapes de compilation (Analyse)

prog. source
= (C, C++, Java)

= ensemble de mots (lexèmes)

Analysateur
lexical

Unités lexicales
+ erreurs lexicales

Analysateur
syntaxique

arbre
syntaxique
+ erreur syntaxique

tâche d'un analyseur syntaxique :

Reconnaitre les phrases / instructions

correctes
erreurs

Exemple :

1) int a; // inst correcte

2) float x // inst nm correcte (oublier le g)

3) x = 4; // correcte

4) x + 1 = 6; // incorrecte

Variable = affectation
Exp

Exp = variable / Exp

Comment : Pour reconnaître une phrase/instruction pour un langage (pg, naturel) on doit définir une grammaire pour ce langage.

Def : grammaire = ensemble de régles qui permet de reconnaître les phrases/instructions d'un langage et aussi de produire/générer des phrases/instructions de ce langage.

Analyse
 Ist $V = EXP$
 $x = x + 1$

génération

Exemple 1: Extrait du grammaire Français

R1: Une phrase est composée d'un groupe nominal (GN) suivi du verbe soit
au présent ensuite d'un autre groupe nominal

R1: PHRASE $\xrightarrow{\text{peut décrire}}$ GN soit GN

R2: Un groupe nominal peut être composé d'un déterminant (DET)
suivi d'un nom (NOM)

R2

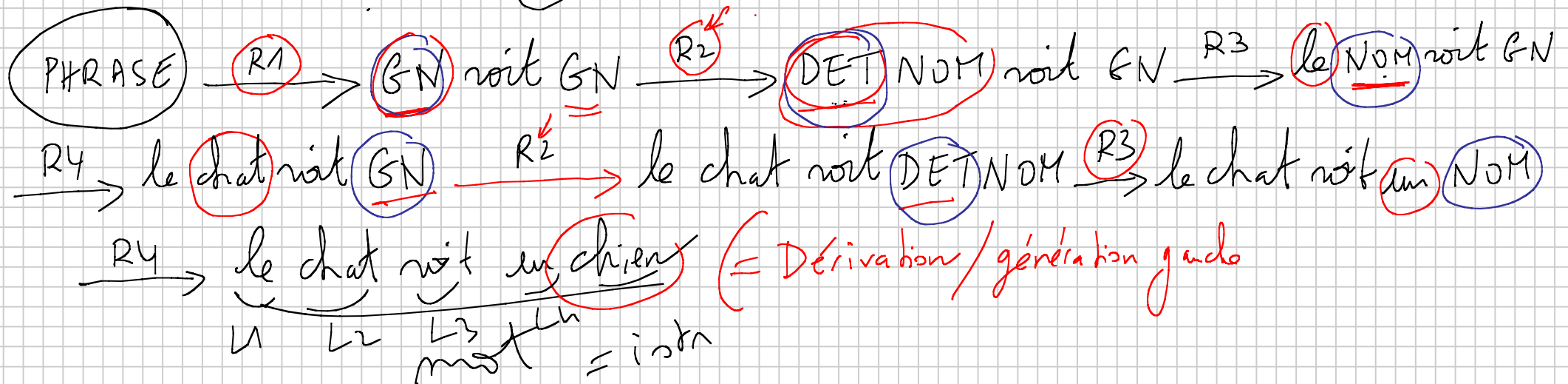
(GN) $\xrightarrow{\text{peut décrire}}$ DET NOM
R3: Exemple de déterminant = { le, un }

R3: DET $\xrightarrow{\text{peut décrire}}$ le un
ou

R4 : Exemple de nom = { chat, chien }

NOM \rightarrow chat | chien

Question : Donner les étapes de génération / dérivation pour obtenir la phrase : le chat voit un chien.



Définition : Une grammaire $G = (V_t, V_n, P, S)$ avec

1) V_t : ensemble des terminaux (lexèmes). $V_t = \{ \text{voit, le, un, chat, chien} \}$

2) V_n : ensemble des non-terminaux (unités lexicales)
 $V_n = \{ \text{PHRASE, NOM, DET, GN} \}$

3) P : règles de production $P = \{ R_1, R_2, R_3, R_4 \}$

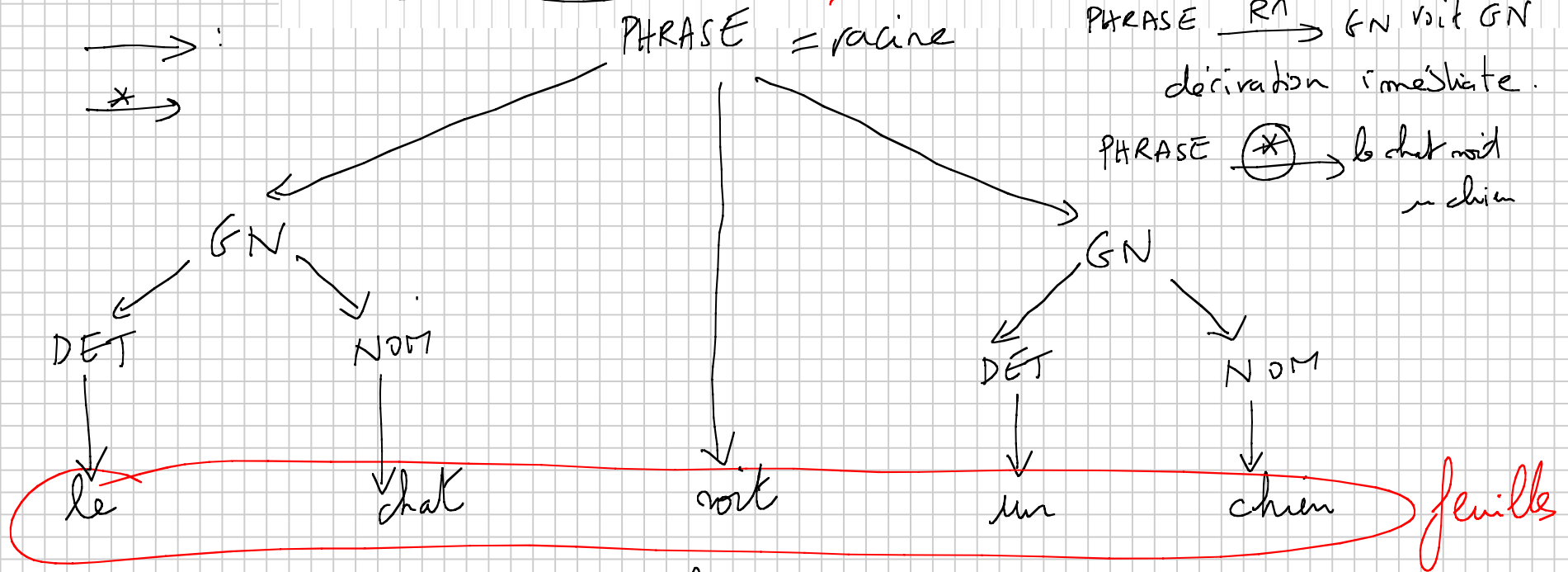
4) $S \in V_n$: Axiome $S = \text{PHRASE}$.

○

Arbre syntaxique



→ :
* →



PHRASE 2: voit le chat un chien : erreur syntaxique.

Arbre syntaxique = Arbre de dérivation = représentation graphique d'une séquence de lexèmes ($\in V_t$). Les nœuds représentent les non-terminaux ($\in V_n$), les arcs représentent les étapes de dérivation

Exemple 2: Considérons la grammaire définie par:

$$R1: S \longrightarrow aSbT \mid cT \mid d$$

$$R2: T \longrightarrow aT \mid bS \mid c$$

avec $V_t = \{a, b, c, d\}$
 $V_n = \{S, T\}$

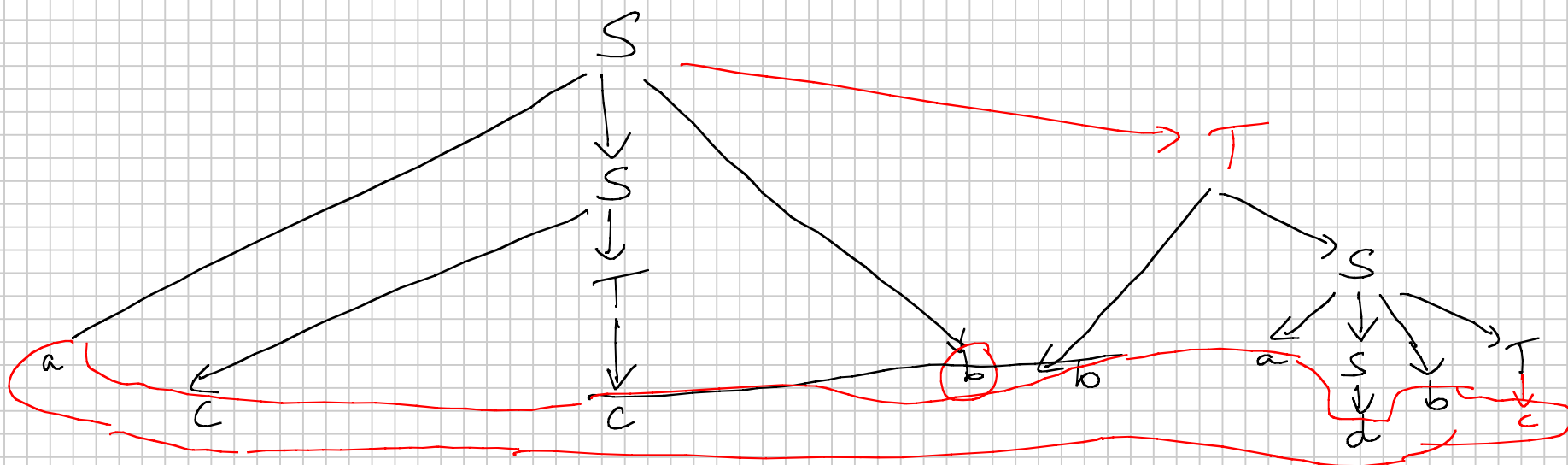
Axiome: S

Question: Donner l'arbre syntaxique pour le mot $w = @ccbbadbc$ \equiv if ($@ < y$)

instruction = mot

lexème

↑ ↑ ↑ ↑ ↑



Considérons la grammaire définie par

R1 : $S \longrightarrow aSbT \mid cT \mid d$

R2 : $T \longrightarrow aT \mid bS \mid c$

Donner l'arbre syntaxique pour le mot $w = @ccbbadbc$ \equiv if

(Note: The word 'if' is underlined, and the word 'mot' is circled in the original image.)

$S \longrightarrow aSbT \longrightarrow acTbT \longrightarrow accbT \xrightarrow{\text{red}} accbbS \longrightarrow accbbaSbT$
 $\longrightarrow accbbadbT \longrightarrow accbbadbc = w$

Résumé : Analyse syntaxique

Données : 1) phrase = ensemble de lexèmes

2) $G = (V_t, V_n, P, S)$ grammaire

Sortie: Arbre syntaxique
+ erreurs syntaxique.

Exemple : Soit la grammaire G définie par

$$R1: S \rightarrow aB$$

$$R2: B \rightarrow \underline{b}c \mid \underline{b}B$$

$$V_t = \{a, b, c\}$$

$$V_n = \{S, B\}$$

$$P = \{R1, R2\}$$

$$\text{Axiome} = S.$$

Question : Est-ce que le mot

$w = abc$ est accepté par G ?

$$S \rightarrow aB \rightarrow abc$$

(lire le prochain lexème pour décider)

Si on choisit $B \rightarrow bB$: $S \rightarrow aB \rightarrow abB$: échec

LL(1)

LL(2)

LL(K)

Rq: En général, on deux méthodes d'analyse syntaxique

- ① Méthode d'analyse descendante (TOP DOWN): On construit l'arbre syntaxique de haut en bas: en partant de la racine vers les feuilles.
- ② Méthode d'analyse ascendante: (On construit l'arbre syntaxique en partant des feuilles vers la racine.

Méthode utilisée: Analyse prédictive: méthode descendante de laquelle, on peut tjrs choisir une règle unique en se basant sur le prochain lexème et sans effectuer aucun retour arrière.

L'analyse prédictive nécessite le calcul de certaines fonctions:
 Nullable, Premier (First), Suivant (Follow).

La fct Nullable:

$$G = (V_t, V_n, P, S)$$

Def

$\alpha \in (V_t \cup V_n)^*$ une forme de G , on dit
 que α est Nullable et on écrit $\text{Nullable}(\alpha) = \text{Vrai}$

(\Rightarrow) on peut dériver le mot vide ϵ à partir de α .

$$(\Rightarrow) \alpha \xrightarrow{*} \epsilon$$

$$R \rightarrow \epsilon$$

$$T \xrightarrow{*} \epsilon$$

$$\text{Nullable}(R) = \text{True}$$

$$\text{Nullable}(T) = \text{True} \quad R \xrightarrow{*} \epsilon$$

Exemple:

$$R1: R \rightarrow bR | \epsilon$$

$$R2: T \rightarrow R | aTc$$

$$T \rightarrow R \rightarrow \epsilon$$

α : terminal

$$\alpha = a$$

α : non terminal

$$\alpha = S$$

$$\alpha = aS$$

Règles de Calcul de Nullable :

$$1) \text{Nullable}(\epsilon) = \text{True}$$

$$2) a \in V_T, \text{Nullable}(a) = \text{False}$$

$$\epsilon \rightarrow \epsilon$$

$$a \not\rightarrow \epsilon$$

$$3) \alpha, \beta \in (V_T \cup V_n)^* \quad \text{Nullable}(\alpha.\beta) = \text{Nullable}(\alpha) \text{ AND } \text{Nullable}(\beta)$$

$$4) \forall X \in V_n \text{ avec } X \longrightarrow \alpha_1 | \alpha_2 | \dots | \alpha_n \quad \alpha_i \in (V_T \cup V_n)^*$$

$$\text{Nullable}(X) = \text{Nullable}(\alpha_1) \text{ OR } \text{Nullable}(\alpha_2) \text{ OR } \dots \text{ OR } \text{Nullable}(\alpha_n)$$

Exemple: Soit la grammaire G définie par

$$\begin{aligned} T &\rightarrow R \mid aTc \\ R &\rightarrow bR \mid \varepsilon \end{aligned}$$

Question: Calculer $\text{Nullable}(T)$, $\text{Nullable}(R)$.