



# Les méthodes d'analyse syntaxique descendante non déterministe





# Méthodes d'analyse syntaxique

**Déterministes**

**Descendantes  
Non  
Déterministes**

**Descendantes  
LL(1), LL(k)**

**Ascendantes  
LR(1), SLR(1),  
LALR(1), LR(k)**

**Descendante  
parallèle**

**prédicative  
avec retour  
arrière**

# 6. Analyse descendante non déterministe

## 6.1 Analyse descendante parallèle

- ➡ C'est une *analyse descendante* dans laquelle il y a *construction* d'un *ensemble d'arbre* de dérivation en même temps.
- ➡ Les *arbres* qui *ne peuvent pas correspondre* à la chaîne d'entrée sont *abandonnés*.
- ➡ A chaque dérivation, un *non-terminal* en même temps par *tous* ses *MDP*.

## 6. Analyse descendante non déterministe



Exemple  
(analyse parallèle)

Soit la grammaire  $G$  suivante:

$$\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{Bloc} \rangle \rightarrow \text{début} \langle \text{LD} \rangle ; \langle \text{LI} \rangle \text{ fin} \\ \langle \text{LD} \rangle \rightarrow d \mid d ; \langle \text{LD} \rangle \\ \langle \text{LI} \rangle \rightarrow i \mid i ; \langle \text{LI} \rangle \end{array} \right.$$

Analyser la chaîne :

**début d ; d ; i ; i fin#**



Pas	Cible	Chaine	Action
01	<Bloc>	Début d;d;i;i fin#	Remplacer <Bloc> par ses MDP
02	<b>Début</b> <LD>;<LI> fin	<b>Début</b> d;d;i;i fin#	Égalité : avancer .
03	<LD>;<LI> fin	d;d;i;i fin#	Remplacer <LD> par ses MDP
04	d;<LI> fin d;<LD> ; <LI> fin	d;d;i;i fin# d;d;i;i fin#	Égalité : avancer Égalité : avancer
05	;<LI> fin ;<LD> ; <LI> fin	;d;i;i fin# ;d;i;i fin#	Égalité : avancer Égalité : avancer
06	<LI> fin <LD> ; <LI> fin	d;i;i fin# d;i;i fin#	Remplacer <LI> par ses MDP Remplacer <LD> par ses MDP
07	i fin i ; <LI> fin	d;i;i fin# d;i;i fin#	Blocage Blocage
	d;<LI> fin d;<LD> ; <LI> fin	d;i;i fin# d;i;i fin#	Égalité : avancer Égalité : avancer
08	;<LI> fin ;<LD> ; <LI> fin	;i;i fin# ;i;i fin#	Égalité : avancer Égalité : avancer
09	<LI> fin <LD> ; <LI> fin	i;i fin# i;i fin#	Remplacer <LI> par ses MDP Remplacer <LD> par ses MDP

Pas	Cible	Chaine	Action
10	i fin i ; <LI> fin	i;i fin# i;i fin#	Égalité : avancer Égalité : avancer
	d;<LI> fin d;<LD> ; <LI> fin	i;i fin# i;i fin#	Blocage Blocage
11	fin ; <LI> fin	;i fin# ;i fin#	Blocage égalité : avancer
	<LI> fin	i fin #	Remplacer <LI>par ses MDP
13	i fin i ; <LI> fin	i fin # i fin #	Égalité : avancer Égalité : avancer
	14	fin # fin #	Égalité : avancer Blocage
15	Vide	#	<b>Chaine € langage</b>



# 6. Analyse descendante non déterministe

## Algorithme (analyse parallèle)



Début

Tant que Cible  $\neq$  vide

Faire

Si tête.cible = non-terminal

Alors Remplacer non-terminal par ses MDP

Sinon Si tête.cible = TC

Alors Avancer dans la chaîne et la cible

Sinon Blocage

Fsi;

Fsi;

Fait;

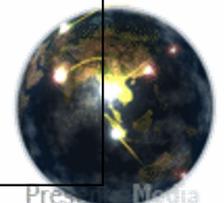
Si (cible = vide) et (TC = #)

Alors chaîne  $\in$  langage

Sinon chaîne  $\notin$  langage

Fsi;

Fin.



# 6. Analyse descendante non déterministe

## Algorithme (analyse parallèle)



Début

Tant que Cible ≠ vide

*Remarque :*

1. Cette technique n'est **pas efficace** car elle nécessite l'examen de plusieurs arbres en parallèle, ce qui est **couteux en temps et en espace mémoire**.

2. Pour appliquer cette méthode, il faut que la grammaire soit **non récursive gauche**.

et la cible

Fsi,

Fsi;

Fait;

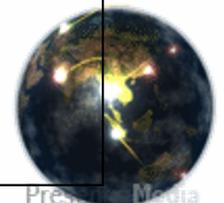
Si (cible = vide) et (TC = #)

Alors chaîne ∈ langage

Sinon chaîne ∉ langage

Fsi;

Fin.





# Méthodes d'analyse syntaxique

**Déterministes**

**Descendantes  
Non  
Déterministes**

**Descendantes  
LL(1), LL(k)**

**Ascendantes  
LR(1), SLR(1),  
LALR(1), LR(k)**

**Descendante  
parallèle**

**prédictive  
avec retour  
arrière**

# 6. Analyse descendante non déterministe

## 6.2 Analyse prédictive avec retour arrière

➡ *L'analyseur cherche partant de l'axiome à atteindre la chaîne en effectuant une série de dérivation.*

➡ *Si l'analyseur parvient à construire un tel arbre, on conclut que la chaîne appartient au langage, sinon l'analyseur effectue des retours arrière pour essayer une autre possibilité de dérivation.*

# 6. Analyse descendante non déterministe



Exemple (prédictive  
avec retour arrière)

Soit la grammaire  $G$  suivante:

$$G: \begin{cases} S \rightarrow calb | cSA \\ A \rightarrow c | b \end{cases}$$

Analyser la chaîne :

**ccab**

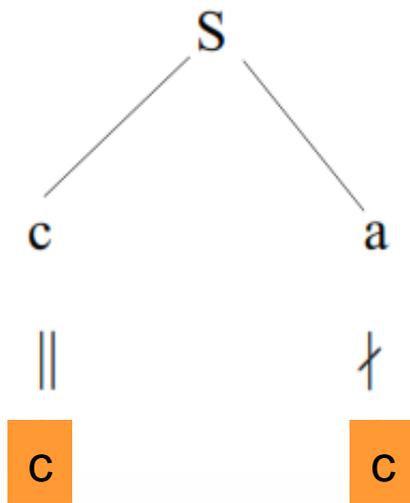


# 6. Analyse descendante non déterministe

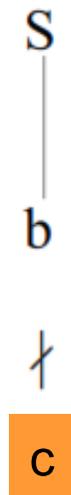


Exemple (prédictive avec retour arrière)

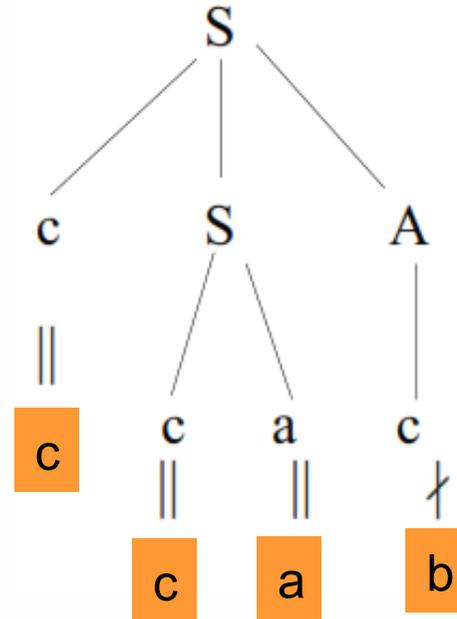
$$G: \begin{cases} S \rightarrow cal/b/cSA \\ A \rightarrow c/b \end{cases} \quad \text{ccab}$$



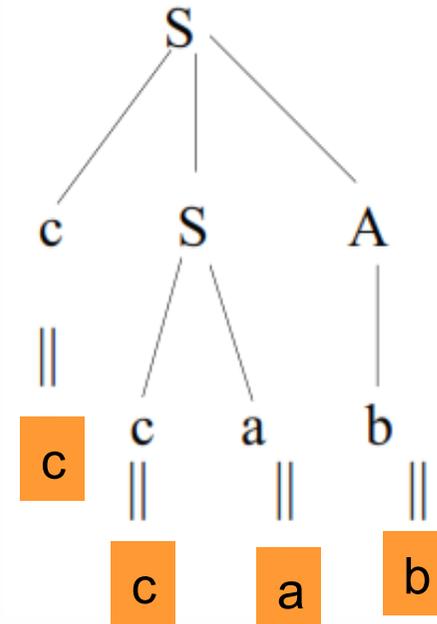
**ECHEC:**  
effectuer un retour arrière



**ECHEC:**  
effectuer un retour arrière



**ECHEC:**  
effectuer un retour arrière



La chaîne **ccab** appartient au langage

# 6. Analyse descendante non déterministe

## Algorithme

(prédictive avec retour arrière)



Début

Pour un non-terminal donné: essayer les alternatives dans l'ordre

Si TC = terminal du MDP

Alors Avancer

Sinon Pour le même terminal : passer à l'alternative suivante

Si aucune alternative ne marche

Alors Revenir au sous arbre précédent

Fsi;

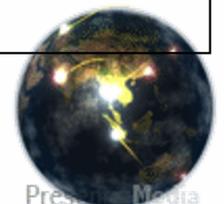
Fsi;

Si aucune alternative ne marche et le non-terminal de retour est l'axiome

Alors chaine n'appartient pas au langage

Fsi;

Fin.



# 6. Analyse descendante non déterministe

## Algorithme

(prédictive avec retour arrière)

PresenterMedia

Début

Pour un non-terminal donné: essayer les alternatives dans l'ordre

S **Remarque :**

1. Les dérivations se font de gauche à droite et de haut en bas, *les retours arrières* se font dans le *sens inverse*.

F  
S 2. Il faut que la grammaire soit **non réursive gauche**.

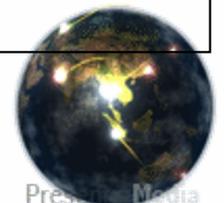
Alors chaîne n'appartient pas au langage

Fsi;

Fin.

uivante

est l'axiome



PresenterMedia

# Chapitre 03

## Analyse Syntaxique



Chapitre  
03



Partie III

### 7. *Les méthodes d'analyse descendante déterministe :*

7.1 *Analyse par les procédures récursives  
(descente récursive)*

7.2 *Grammaire LL(1)*

7.3 *L'analyseur LL(1)*

7.4 *Grammaires LL(k)*



# Analyse par les procédures récurrentes



Presence Media

# 7. Analyse descendante déterministe

## 7.3 Analyse par les procédures récursives (descente récursive) :

- ➡ Elle consiste à *associer* à chaque *non-terminal* une *procédure* qui traite tous les *MDP* du non-terminal .  
L'analyse se fait par *appel aux différentes procédures*.
- ➡ L'analyse est *déterministe*, soit la chaîne à analyser est *correcte ou erronée* (pas de retour arrière). De plus, l'analyse est *efficace* et *puissante*.



Presenter Media

# 7. Analyse descendante déterministe



## Exemple (Descente récursive)

$$G: \begin{cases} Z \rightarrow S\# \\ S \rightarrow aB \mid Aa \\ A \rightarrow BA \mid b \\ B \rightarrow c \end{cases}$$

Augmenter la grammaire par un nouvel axiome **Z** tel que **Z → S#**

Procédure Z( )

Début

**S( )**;

**Si** Tc = # **alors** « Chaine Acceptée »

**Sinon** Erreur (« Chaine rejetée »);

**Fsi**

Fin

on suppose que **Erreur()** est une fonction qui affiche un message et termine le programme.

# 7. Analyse descendante déterministe



## Exemple (Descente récursive)

$$G: \begin{cases} Z \rightarrow S\# \\ S \rightarrow aB \mid Aa \\ A \rightarrow BA \mid b \\ B \rightarrow c \end{cases}$$

Procédure S( )

Début

Si **Tc = 'a'** alors tc ← ts;  
  **B( )**;

Sinon **A( )**;

    Si **Tc = 'a'** alors tc ← ts;

    Sinon **Erreur** (« Chaine rejetée »);

**Fsi**

**Fsi**

Fin

# 7. Analyse descendante déterministe



## Exemple (Descente récursive)

$$G: \begin{cases} Z \rightarrow S\# \\ S \rightarrow aB \mid Aa \\ A \rightarrow BA \mid b \\ B \rightarrow c \end{cases}$$

Procédure A( )

Début

    Si  $Tc = 'b'$  alors  $tc \leftarrow ts$ ;

    Sinon B( );

        A( );

    Fsi

Fin

# 7. Analyse descendante déterministe



## Exemple (Descente récursive)

$$G: \begin{cases} Z \rightarrow S\# \\ S \rightarrow aB \mid Aa \\ A \rightarrow BA \mid b \\ B \rightarrow c \end{cases}$$

Procédure B( )

Début

    Si  $Tc = 'c'$  alors  $tc \leftarrow ts$ ;

    Sinon *Erreur* (« Chaine rejetée »);

    Fsi

Fin

Remarque: si on a une règle:  $A \rightarrow BC \mid C$ , dans ce cas la procédure A( ) sera:

Procédure A( )

Début

    Si  $Tc \in Deb(BC)$  alors B( );

  C( );

    Sinon C( );

    Fsi

Fin

# 7. Analyse descendante déterministe



## Exemple (Descente récursive)

$$G: \begin{cases} Z \rightarrow S\# \\ S \rightarrow aB \mid Aa \\ A \rightarrow BA \mid b \\ B \rightarrow c \end{cases}$$

*Analyse de la chaîne cba#*

	<b>Tc</b>	<b>Chaîne</b>	<b>Action</b>
Z	c	cba#	Appel S
ZS	c	cba#	Appel A
ZSA	c	cba#	Appel B
ZSAB	c	cba#	Fin de B
ZSA	b	ba#	Appel A
ZSAA	b	ba#	Fin A et $Tc := Tc+1$
ZSA	a	a#	Fin A et $Tc := Tc+1$
ZS	a	a#	Fin S et $Tc := Tc+1$
Z	#	#	Chaîne correcte

# 7. Analyse descendante déterministe

## Remarques (descente récursive) :

1. Si la *grammaire* est *récursive gauche* , il y a nécessité de la *transformer* .
2. Si on veut faire une *analyse déterministe*, il faut *factoriser* la grammaire.
3. La méthode présente un *inconvenient*, car elle est *liée* à la *grammaire*.
4. Méthode simple à implémenter et efficace.