### THL — Théorie des Langages

#### **EPITA**

#### Abstract

Ce document veut rassembler toutes les questions à choix multiples que nous utilisons, de façon à servir de banque de questions. Merci d'y consigner toutes les questions que vous rédiger, de les classer, pour qu'elles puissent servir à d'autres occasions.

1

 $\mathbf{Q}.[P \text{ dans } NP]$ 

Incontournables

#### Si $\{a^nb^n \mid n \in \mathbb{N}\}\subseteq L$ , alors L n'est pas rationnel. Q.[superset anbn non rational] ■ faux □ vrai Q.[subsets 1..n] Combien existe-t-il de sous-ensembles de $\{1, 2, \ldots, n\}$ ? $\square \frac{n(n+1)}{2}$ $\square n^2$ $\square$ n!Q.[pas lr1 alors amb] Si une grammaire n'est pas LR(1), alors elle est ambiguë. □ vrai faux 2 Machines abstraites Q.[transducteur] Un transducteur est un automate fini avec des transductions un élément de transitor spontanées une machine ayant une entrée et une sortie un automate infini Q.[turing nondeterministe] Une machine de Turing nondéterministe ne sait pas ce qu'elle fait est sûrement plus efficace qu'une machine de Turing déterministe permet d'aboutir à une réponse là où les machines déterministes échouent gère les ensembles flous

L'équation  $P \subset NP$  signifie

#### CATALOGUE

un problème de résolution d'équations exponentielles	d'équations polynomiales e	st plus facile qu'un prob	olème de résolution
on ne perd pas de performa	ances en ayant plus de CPU	J	
☐ les problèmes solubles dans	s un polynôme précipitent	dans une solution non j	polynomiale
un problème solvable par u de Turing ayant en plus un		me bande $P$ est solvabl	le par une machine
3 Analyse déterminis	ste		
Q.[grammaire 111] Si une gr	rammaire hors contexte est	LL(1), alors elle est	
non rationnelle	$\square$ rationnelle	non ambiguë	ambiguë
$\mathbf{Q}.[\mathtt{grammaire}$ non $\mathtt{ambigue}]$	Si une grammaire hors co	ntexte est non ambiguë	, alors
$\square$ elle est LL(1) $\square$ elle produ	□ elle est LL(k) ■ uit nécessairement des conf	l elle n'est pas nécessai dits dans un parseur LL	
Q.[11k] LL(k) signifie			
☐ lecture en deux passes de g	gauche à droite, avec $k$ syn	aboles de regard avant	
☐ lecture en deux passes de g	,	9	5
■ lecture en une passe de gau	•	v	
☐ lecture en une passe de gau	•	_	
	arseur LALR(1) a des conf	-	
☐ est ambiguë	■ n	'est pas LR(0)	
$\square$ n'est pas LR(1)	□ n	'est pas déterministe	
Q.[lex] Lex/Flex sont des			
générateurs de scanners	☐ générateurs de pars	sers   parseurs	scanners
$\mathbf{Q}.[\mathtt{start\ conditions}]$ Les "	start conditions" de Lex/F	Flex (%s et %x) permet	tent
	er		
$\mathbf{Q}$ .[lr1 ternaire] Avec la general transition sur $E$ puis sur '?'?	grammaire suivante, quel	état atteint l'automate	e LR(1) après une
	$S \rightarrow E \$$ $E \rightarrow E ? E : E \mid E +$	$E \mid 0$	
	$E \rightarrow E : E \cdot E \mid E +$	$E \mid 0$	

	۱.,			~ ~	HE
•	Α'	L'A	1.0	)( -	LLE'

	$E \rightarrow$	<i>E</i> ? • <i>E</i> ? . • <i>E</i> ? . • <i>E</i> + . • 0	E	[\$?+:]		E	$^{\prime}  ightarrow$	E -	+E		[?+	:]		S E E	$ \begin{array}{c}                                     $	•	\$ ? E + B	: E	[\$?+: [\$?+:
	$\begin{array}{c} E \rightarrow \\ E \rightarrow \end{array}$	E ? • E \$ • E ? . • E + . • 0	E:E	[\$?+: [\$?+:		$\begin{array}{c} S \\ \hline E \\ E \end{array}$	${\longrightarrow} \stackrel{I}{\longrightarrow} \stackrel{I}{$	<u>E •</u> E •	\$ ? E + B	: <i>E</i>	[\$? [\$?	[\$] +] +]							
$\mathbf{Q}.[ya]$	cc]	Yacc/E	Bison s	ont des	1														
	énérat	eurs de	scanne	ers		gén	érate	urs (	de pa	rsei	rs		] pa	arseu	rs			scar	nners
	on fait on app on app on app	/yylex] plusieu pelle la f pelle la f pelle la f	irs fois fonctio fonctio fonctio	n yypa n yypa n yyle	l yyp rse j rse i x une	earse plusie une fo e fois	(yyle eurs fo ois, el , elle	ex() ois, e le appe	) elle ap ppelle elle la	ppe e la ı fo	elle la fonc	fonction y	tion yyle: pars	yyle x plu e plu	sieu sieu	rs f	ois	is	
		dditifs			_			_								$_{ m hm}$	étiqu	e su	ivant:
•		+' exp	-				_	•		,							1		
		<b>1</b> %	left '+	_, ,_,		] % eft '+						_		'-' %	bleft	,+	,		
<b>Q.</b> [bi:	son p	lus fo	is]	Comm	ent d	lésam	bigui	ser p	oour	Yac	ec/Bi	son le	e mo	rceau	ι d'a	rit	hmét	ique	suiv-
exp:	exp '	*, exb	exp	,+,	exp	NUM	ſ;												
			left '+	, ,*,	_	■ %:					ssoc			; **	%left	; ' <del>+</del>	_,		
$\mathbf{Q}.[pat]$	rseur]	] Le	métier	d'un p	arsei	est	de												
	s'assur élimine	nter un er que l er les ré e l'anal;	les typ cursion	es sont	bien inale	utili		de '	token	S									
$\mathbf{Q}.[ya]$	cc la	lr1]	Yacc 1	repose s	sur l'	algor	ithme	9											
			LL(k	)		YAC	C(1)			LI	R(k)			LAL	R(1	)			

#### Catalogue

# 4 Hiérarchie de Chomksy

$\mathbf{Q}.[\mathtt{grammaire} \ \mathtt{stms}]$	Quelle est la classe de la	a grammaire suivante? $P \rightarrow P$	'"stm"";" "stm"";"
■ Rationnelle (Typ □ Hors contexte (T	*	☐ Sensible au contexte ☐ Monotone (Type 1)	(Type 1)
Q.[grammaire anbncn	] Quelle est la classe	de la grammaire suivante?	
		$CB \rightarrow BC$ $bC \rightarrow bc$ $bB \rightarrow bb$ $cC \rightarrow cc$	
☐ Rationnelle (Typ☐ Hors contexte (T	· · ·	☐ Sensible au contexte ■ Monotone (Type 1)	(Type 1)
Q.[grammaire anbncn	par q] Quelle est la	classe de la grammaire suivant	te?
	$S \rightarrow \ abc \mid aSQ$	$bQc \rightarrow bbcc$ $cQ \rightarrow Qc$	
☐ Rationnelle	☐ Hors contexte	☐ Sensible au contexte	■ Monotone
Q.[grammaire cs anb	ncn] Quelle est la cla	sse de la grammaire suivante ?	
	$\begin{array}{c} S \rightarrow abC \mid aSQ \\ bQC \rightarrow bbCC \end{array}$	$CQ \rightarrow CX \qquad QX \rightarrow QC$ $CX \rightarrow QX \qquad C \rightarrow c$	
☐ Rationnelle	☐ Hors contexte	Sensible au contexte	☐ Monotone
Q.[grammaire asb]	Quelle est la classe de l	a grammaire suivante ? $S \rightarrow$	$aSb \mid c$
☐ Rationnelle	Hors contexte	☐ Sensible au contexte	Monotone
Q.[grammaire assb]	Quelle est la classe de	la grammaire suivante ? $S \rightarrow$	$aS \mid Sb \mid c$
☐ Rationnelle	Hors contexte	☐ Sensible au contexte	☐ Monotone
Q.[grammaire sas]	Quelle est la classe de l	a grammaire suivante? $S \rightarrow S$	$SaS \mid c$
☐ Rationnelle	Hors contexte	☐ Sensible au contexte	☐ Monotone
Q.[grammaire sac]	Quelle est la classe de l	la grammaire suivante ? $S \rightarrow$	$Sac \mid c$
Rationelle	☐ Hors contexte	☐ Sensible au contexte	☐ Monotone

### CATALOGUE

# 5 Propriétés des grammaires

Q.[grammaire omnipotente] Il existe un formalisme qui permette une description finie de tout langage.
$\hfill \Box$ Oui. $\hfill \Box$ Ça dépend du formalisme. $\hfill \Box$ Ça dépend de l'alphabet. $\hfill \blacksquare$ Non.
<b>Q.</b> [grammaire sac lineaire] — Quelle propriété cette grammaire vérifie ? $S \rightarrow Sac \mid c$
$\blacksquare$ Linéaire à gauche $\Box$ Linéaire à droite $\Box$ Hors contexte $\Box$ Ambiguë
<b>Q.</b> [grammaire asc]
$\hfill \Box$ Linéaire à droite $\hfill \blacksquare$ Hors contexte $\hfill \Box$ Ambiguë
<b>Q.</b> [grammaire sps]
$\hfill \Box$ Linéaire à gauche $\hfill \Box$ Linéaire à droite $\hfill \Box$ Rationnelle $\hfill \blacksquare$ Ambiguë
Q.[vacuite ambigue] Toute grammaire hors contexte ambiguë produit un langage
lacktriangleq non vide $lacktriangleq$ rationnel $lacktriangleq$ infini $lacktriangleq$ non rationnel
Q.[grammaire ambigue] Une grammaire hors contexte est ambiguë ssi il existe
un mot ayant deux arbres de dérivation.
$\square$ un mot ayant une dérivation droite et une dérivation gauche.
une dérivation gauche (ou droite) ayant deux arbres de dérivation.
un automata nondéterministe qui reconnaisse ses arbres de dérivation