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 |
| | $S \rightarrow E \$$ $E \rightarrow E ? E : E \mid E +$ | $E \mid 0$ | |
| | $E \rightarrow E : E \cdot E \mid E +$ | $E \mid 0$ | |

| | | | | ~ ~ | |
|-----|----|-----|-----|------|------------------|
| (; | A' | I'A | 1.(|)(: | $\Pi \mathbf{F}$ |

| | $E \rightarrow$ | <i>E</i> ? • <i>E</i> ? . • <i>E</i> ? . • <i>E</i> + . • 0 | E | [\$?+:] |] | | $E \rightarrow$ | \bullet E | +E | | [?+ | :] | | S E E | $ \begin{array}{c} $ | • | \$? E + I | : <i>E</i> | [\$?+: [\$?+: |
|--------------------|---|---|---|----------------------------|-----------------------------|----------------------|--|---------------------------------|-----------------------------------|---------------------|-----------------|--------------------|-----------------------|------------------------|--|------------|------------------|------------|------------------|
| | $\begin{array}{c} E \rightarrow \\ E \rightarrow \end{array}$ | E ? • E \$ • E ? • E + . • 0 | E:E | [\$?+: [\$?+: |]] | | $ \begin{array}{c} S \to \\ E \to \\ E \to \end{array} $ | $E \bullet E \bullet E \bullet$ | \$? E + . | $\overline{:E}$ | [\$? [\$? | [\$] [+] [+] | | | | | | | |
| $\mathbf{Q}.[ya]$ | cc] | Yacc/I | Bison s | ont des | 8 | | | | | | | | | | | | | | |
| | énérat | eurs de | scanne | ers | | gé | nérat | eurs | de pa | rse | rs | |] pa | arseu | rs | | | sca | nners |
| | on fait on app on app on app | /yylex] plusieu pelle la : pelle la : pelle la : pelle la : | irs fois fonctio fonctio fonctio | n yypa n yypa n yyle | l yyr rse rse x un | pars plus une te foi | e(yyī ieurs fois, c s, elle | lex() fois, elle a e app |)) elle a ppello elle la | ppe e la a fo | elle la fonc | n fonction y | tion yyle: pars | yyle x plu e plu | sieu sieu | rs f | ois | is | |
| | | dditif | | | _ | | | . – | | | | | | | | $_{ m hm}$ | .étiqu | ıe su | ivant: |
| • | | +, exb | - | | | | _ | • | | , | | | | | | | • | | |
| | | 1 % | left '+ | _, ,_, | _ | _ | | | | | | □ ⁹ | | '-' % | bleft | ,+ | , | | |
| Q. [bi: | son p | lus fo | is] | Comm | ent o | désai | nbigu | iiser | pour | Yac | ec/Bi | son le | e mo | rceau | ι d'a | rit | hmét | ique | suiv- |
| exp: | exp ' | *' exp | exp | ,+, | exp | l Nu | JM; | | | | | | | | | | | | |
| | | <u> </u> | left '+ | , ,*, | _ | | | | %left ' -' %n | | ssoc | □ ' NUM | | ; ** 1 0 | %left | ; '+ | _, | | |
| $\mathbf{Q}.[pat]$ | rseur] |] Le | métier | d'un p | oarse | r est | de | | | | | | | | | | | | |
| | s'assur élimine | nter un er que l er les ré e l'anal | les typ cursion | es sont | bier ninale | ı uti | | ıx de | toker | ns | | | | | | | | | |
| $\mathbf{Q}.[ya]$ | cc la | lr1] | Yacc 1 | repose s | sur l | 'algo | rithn | ne | | | | | | | | | | | |
| | | | LL(k |) | | YAC | CC(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 context☐ Monotone (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 context ■ Monotone (Type 1) | ` / |
| Q.[grammaire anbncn | par q] Quelle est la | classe de la grammaire suiva | nte? |
| | $S ightarrow \ abc \mid aSQ$ | $bQc \rightarrow bbcc$ $cQ \rightarrow Qc$ | |
| ☐ Rationnelle | ☐ Hors contexte | ☐ Sensible au contexte | Monotone |
| Q.[grammaire cs anb | ncn] Quelle est la cla | sse de la grammaire suivante | ? |
| | $\begin{array}{ccc} S & \rightarrow & abC \mid aSQ \\ bQC & \rightarrow & bbCC \end{array}$ | $CQ \rightarrow CX \qquad QX \rightarrow QC$ $CX \rightarrow QX \qquad C \rightarrow c$ | |
| ☐ Rationnelle | ☐ Hors contexte | Sensible au contexte | ☐ Monotone |
| Q.[grammaire asb] | Quelle est la classe de l | la grammaire suivante ? $S \rightarrow$ | $\rightarrow aSb \mid c$ |
| ☐ 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 |
| $\mathbf{Q}.[\mathtt{grammaire\ sas}]$ | Quelle est la classe de l | la grammaire suivante? $S \rightarrow$ | $SaS \mid c$ |
| ☐ Rationnelle | Hors contexte | ☐ Sensible au contexte | Monotone |
| Q.[grammaire sac] | Quelle est la classe de l | la grammaire suivante ? $S \rightarrow$ | $\rightarrow Sac \mid c$ |
| 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. |
| Q. [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 |
| Q. [grammaire asc] |
| $\hfill \Box$ Linéaire à droite $\hfill \blacksquare$ Hors contexte $\hfill \Box$ Ambiguë |
| Q. [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 |