## Examen de rattrapage

Année Universitaire : 2008 - 2009 Filière : Ingénieur Semestre : S3 Période : P2	Date : 20/03/2009 Durée : 1H00	
Module : M3.4 - Compilation Elément de Module : M3.4.1 - Compilation Professeur : Karim Baïna	Nom : Prénom :	
Consignes aux élèves ingénieurs :  Aucun document n'est autorisé !!  Le barème est donné seulement à titre indicatif !!		

Exercice I : Choix Exclusifs (10 pts)

Pour chaque concept/question, remplissez la case de la colonne des choix uniques correspondante par un choix qui soit le plus adéquat

Concept/Question	Choix	Choix possibles
Concept, does not	unique	Choix possibles
(1) Toute grammaire peut être rendue LL(1)		(a) Vrai (b) Faux
(2) Flex peut totalement remplace Bison pour		(a) Vrai (b) Faux
quelques langages particuliers		
(3) Bison permet de programmer les grammaires		(a) Vrai (b) Faux
attribuées avec héritage et synthèse d'attributs		
(4) <inst> ::= IDF ":=" <expr>   IF '(' IDF '='</expr></inst>		(a) est Ambiguë (b) n'est pas
<expr> ')' THEN <liste_inst> ELSE <liste_inst></liste_inst></liste_inst></expr>		<u>ambiguë</u>
ENDIF   IF '(' IDF '=' <expr> ')' THEN <liste_inst></liste_inst></expr>		
ENDIF   PRINT IDF ;		
(5) <addmin> ::= <addmin> '+' IDF   <addmin> '-' IDF   IDF</addmin></addmin></addmin>		(a) est LL(1) (b) n'est pas LL(1)
(6) le 1-address code est choisi pour sa		(a)rapidité (b)taille du code (c)portabilité
(7) la fonction de hashage $h_1(s \in \Sigma^*) = \sum_{i=1 s } s_i$		(a) mieux (b) moins bien (c) similairement
répartit les identifiants s que la fonction		
$h_1(s \in \Sigma^*) = \sum_{i=1 s } s_i$ dans la table des symboles		
(8) un automate NFA est analogue à une		(a) ambiguë (b) avec des règle à ε (c)
grammaire		non LL(1)
(9) Le langage L = $\{a^nb^nc^md^m, n \ge 1, m \ge 1\}$		(a) oui (b) non (c) avec des adaptations
$\{a^nb^mc^md^n, n\geq 1, m\geq 1\}$ est programmable en bison		
(10) La grammaire <inst1> ::= IF '('<expr>')'</expr></inst1>		(a) le même langage (b) différents
THEN <inst1> ELSE <inst1>   IF '('<expr>')' THEN</expr></inst1></inst1>		langages
<inst1> et la grammaire <inst2> ::= IF</inst2></inst1>		
'(' <expr>')' THEN <inst2> ELSE <inst> ENDIF   IF</inst></inst2></expr>		
'(' <expr>')' THEN <inst2> ENDIF donne</inst2></expr>		
#define N 200		
#define NBS 100		
int NBVAR=0;		
typedef enum {false=0, true=1} boolean; typedef struct {		
char *name; int nbdecl; int order;		
<pre>} varvalueType;</pre>		
varvalueType TS[NBS];		
Compléter La fonction de recherche d'un		
identifiant dans la tableau des symboles		
boolean inTS(char * varname, int * rangvar){		
int i =0;		
(11) while ((i <)		
&& (strcmp(TS[i].name, varname) != 0)) i++;		(a) sizeof(TS) (b) N (c) NBS (d) NBVAR
(12) if (i ==) return false;		(a) sizeof(TS) (b) N (c) NBS (d) NBVAR
(13) else { = i; return true;}		(a) TS[i].order (b) rangvar (c) &rangvar
}		(d)*rangvar

(14) Que réalise la fonction process sur les mots du langage des alpha-numériques typedef char * langage 1; void process(langage 1 s) {   int c, i, j;   for (i = 0, j = strlen(s)-1; i < j; i++, j) {     c = s[i]; s[i] = s[i]; s[i] = c;	<ul> <li>(a) décale les mots à droite</li> <li>(b) décale les mots à gauche</li> <li>(c) renverse les mots</li> <li>(d) tranforme le mot en son palyndrôme</li> </ul>
\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \	(a) name to the enson parynareme
(15) Que réalise la fonction apply sur le langage des numériques typedef int langage2;	(a) calcule la chaîne décimale du mot binaire
langage1 apply (langage2 X){ int i = 0;	(b) calcule la chaîne binaire du mot décimale
char langange1 s[100]; langage1 result; do s[i++] = X % 10 + '0'; while ((X /= 10) > 0);	(c) renvoie l'image numérique du texte représentant le mot
s[i] = '\0'; process(s); result = (langage1) malloc(strlen(s) + 1); strcpy(result, s);	(d) renvoie l'image textuelle du mot
return result; }	

Exercice I : Réseau de concepts (10 pts)

Pour chaque concept/question, remplissez la case de la colonne des choix uniques correspondante par un choix qui soit le plus adéquat

Concept/Question	Choix unique	Choix possibles
(1) Bytecode Java	(B)	(A) démontrer qu' « une grammaire est ambiguë » est décidable mais l'inverse est non décidable
(2) ADDOP REG1, REG2		(B) Représentation
(3) Nombre de registres nécessaire pour un expression arithmétique		(C) Représentation
(4) Acorn RISC Machine-ARM		(D) Erreur Lexicale
( <b>5</b> ) AST	(C)	(E) Attribut nécessaire à la génération de pseudo- code
(6) Commentaire C non fermé (/* sans */)		(F) two-address code
(7) Grammaire Ambiguë		(G) three-address code
(8) Récursivité Gauche		(H) Tri et tri inverse des feuilles
(9) Grammaire non LL		(I) Analyse floue
(10) Grammaire algébrique		(J) Analyse descendante non optimale
(11) *(null).suivant		( <b>K</b> )Erreur Syntaxique
(12) Select Pilote.Nom from *;		(L) Analyse sans fin
(13) (n{m)n}m		(M) Analyse ascendante
(14) Grammaire LR		(N) Erreur Sémantique
(15) Dérivation droite et gauche		(O) Analyse impossible
(16) semi-décidabilité	( <b>A</b> ) résolue	(P) Equation linéaire