

Examen de Compilation

Seconde session 2022

Exercice 1 (cours+réflexion).

1. Java est-il compilé ? interprété ? décrivez succinctement son schéma de compilation (un dessin suffit).
2. Voici quelques vrais et fausses étapes de la génération de parseur. Sélectionnez les vrais étapes et remettez dans l'ordre d'exécution :
 - Élimination des conflits Shift/Action,
 - Élimination des conflits Shift/Shift,
 - Pseudo-détermination,
 - Écriture de la grammaire,
 - Construction de l'automate,
 - Lecture de la grammaire.
3. Expliquez, en 4-5 lignes, un mécanisme de compilation des exception (il y en a plusieurs dans le cours, choisissez celui que vous souhaitez).

Exercice 2 (Code).

Définissez des types pour vos AST et écrivez un fichier de génération de parseur dans le langage de votre choix (bison, ocaml yacc, javacc, ect...) dont les actions génèrent un AST et qui reconnaisse un fragment de javascript contenant :

- les expressions composées d'entiers, de Booléens, sommes, inférieur stricte et appels de fonctions,
- les commandes `if _ then _ else` et `try _ catch _`,
- les déclarations de fonctions.

L'AST doit aussi contenir le type JavaScript lorsque vous arrivez à le deviner facilement.

On sera très laxiste sur la syntaxe exacte, les bibliothèques et la gestion des erreurs, par contre la structure devra être respectée et les opérateurs utilisés doivent exister (avec potentiellement une syntaxe légèrement différente).

Exercice 3 (parseur).

Voici une grammaire dont les terminaux sont a , b et c

$$\begin{aligned} S &:= SaS \mid R \\ R &:= Rb \mid Tc \mid \epsilon \\ T &:= SaT \end{aligned}$$

1. Cette grammaire est ambiguë, montrez-le.
2. On considérera que l'opérateur binaire a est associatif à gauche et moins prioritaire que l'opérateur unair suffixe c , écrire le parseur SLR correspondant.

Exercice 4 (lexeur). Écrivez des expressions régulières et un lexeur complet reconnaissant les lexèmes suivants :

- les listes de mots entre chevrons (par exemple <>, <foo> ou <foo,bar>).
- les symboles de comparaison (<=, <, ==...)
- les identifiants commençants par une minuscule et ne contenant que des minuscules et des chiffres.

Exercice 5. Voici un extrait de programme dans l'assembleur vu en cours, décompilez-le, c'est à dire retrouvez le programme dont il est issu. Si vous n'arrivez pas à tout traduire, indiquez bien les lignes de début et de fin du code traduit.

1	NewClot 38	19	GetVar f	39	Halt
2	DecArg x	20	StCall	40	GetVar x
3	DecArg y	21	GetVar m	41	TypeOf
4	SetVar f	22	SetArg	42	Case 2
5	CsteNb 32	23	CsteNb False	43	BoToNb
6	CsteNb 20	24	SetArg	44	Jump 3
7	GetVar n	25	Call	45	Jump 2
8	AddiNb	26	ConJmp 12	46	Noop
9	SubsNb	27	GetVar toto	47	CstNb nan
10	SetVar n	28	GetObj b	48	GetVar x
11	SetVar m	29	ConJmp 6	49	TypeOf
12	GetVar A	30	GetVar toto	50	Case 2
13	GetObj prototype	31	GetObj g	51	BoToNb
14	FrmPrt	32	StCall	52	Jump 3
15	GetObj constructor	33	Call	53	Jump 2
16	StCall	34	SetVar n	54	Noop
17	Call	35	Jump 2	55	CstNb nan
18	SetVar toto	36	CstNb 0	56	AddiNb
		37	SetVar n	57	Return
		38	Jump -20		

Instruction	sémantique	pile avant	pile après
Log	Print(Pull);	X:pile	X:pile
AddiNb, SubsNb, MultNb, DiviNb	Push(Pop \odot_f Pop); avec \odot représentant, respectivement, +, -, * et /	#n:#n:pile	#n:pile
LoStNb	Push(Pop $<_f$ Pop);	#n:#n:pile	#b:pile
CstNb x	Push(x);	pile	#f:pile
Copy	Push(Pull);	X:pile	X:X:pile
Swap	échange les 2 premières valeurs de la pile	X:Y:pile	Y:X:pile
GetVar n	Push(Get(n))	pile	#v:pile
DclVar n	Insert(n, undefind)	pile	pile
NewClo off	Push(NewCloture{cont := CopyCont, code := PC+off+1})	pile	#l:pile
Jump offset	PC := PC + off + 1;	pile	pile
ConJmp offset	if Pop then PC := PC + 1; else PC := PC + off + 1;	#b:pile	pile
DclArg n	Pull.args.Push(n)	#l:pile	#l:pile
StCal	Pull.setContext(NewContext(CC))	#l:pile	#l:pile
SetArg	v := Pop; clot := Pull; n := clot.args.Pop; clot.cont.Insert(n, v);	#v:#c:pile	#c:pile
Call	clot := Pop Push(NewContinuation{cont := CC, code := PC}) CC := clot.cont; PC := clot.code	#l:pile	#t:pile
Return	res := Pop; continue := Pop; CC := continue.cont; PC := continue.code Push(res)	X:#t:pile	X:pile
BoToNb	if Pop then Push(1) else Push(0)	#b:pile	#n:pile
NbToBo	Push(Pop \neq_f 0)	#n:pile	#b:pile
Case p	PC := PC + p * Floor(Pop) + 1;	#n:pile	pile
TypeOf	Peak une valeur, rend 0 sur un Boolean, 1 sur un Number, 2 sur un Undefined, ...	X:pile	#n:X:pile
GetObj nom	Push(Pop.Get(nom))	#o:pile	#v:pile
FrmPrt	Push(NewObjet{__proto__ = pop()})	#o:pile	#o:pile
Noop	Ne fait rien	#pile	#pile
Halt	Arrête la machine		