

Bureau d'études Automates et Théorie des Langages Documents autorisés - 1h30

1 Prélude

- Télécharger depuis moodle l'archive be2021.tgz
- Désarchiver son contenu avec la commande : tar xzvf be2021.tgz
- Vous obtenez un répertoire nommé be2021
- Renommer ce répertoire sous la forme be2021_source_Nom1_Nom2 (en remplaçant Nom1 et Nom2 par vos noms dans l'ordre alphabétique. Par exemple, si vous êtes le binôme Jacques Requin et Pénélope Pieuvre, vous utiliserez la commande: mv be2021_be2021_Pieuvre_Requin

2 Postlude

Lorsque la séance se termine au bout d'1h30 (2h00 pour les étudiants bénéficiant d'un tiers-temps), vous devrez :

- Vérifier que les résultats de vos travaux sont bien compilables (gardez toujours une archive compilable pour ne pas rendre une version qui ne compile pas)
- Créer une archive avec la commande : tar czvf be2021_Nom1_Nom2.tgz be2021_Nom1_Nom2
- Déposer cette archive sur moodle

3 Un langage de description de Systèmes

L'objectif du bureau d'étude est de construire deux analyseurs pour une version simplifiée d'un langage de description de systèmes à flots de données (modèles utilisés en automatique, Simulink, SciCos/XCos ou SCADE par exemple). Ceux-ci seront composés d'un analyseur lexical construit avec l'outil ocamlex (sujet de TP 1) et d'un analyseur syntaxique construit d'une part, en exploitant l'outil menhir pour générer l'analyseur syntaxique (sujet de TP 2), et d'autre part la technique d'analyse descendante récursive programmée en ocaml en utilisant la structure de monade (sujet de TP 3).

Voici un exemple de système :

```
model S {
flow f from Ba.ra to HS.pa, HS.pb;
block Ba(pa : in float, pb : in float, ra : out float [2]);
system HS(pa : in float [2], ra : out float, pb : in float [2], rb : out float [2]) {
    block Bb(ra : out float, pa : in float);
    flow fa from pa to Bb.pa;
    flow fb from pb to rb;
}
flow fb from HS.ra to Ba.pa, Ba.pb;
flow fc from HS.rb to;
}
```

Cette syntaxe respecte les contraintes suivantes :

• les terminaux sont les noms du modèles, des systèmes hiérarchiques, des blocs atomiques, des ports de systèmes et de blocks, et des flots de données, les entiers, les mots clés model, system, block, flow, from, to, in, out, int, float boolean, les accolades ouvrante { et fermante }, les parenthèses ouvrante (et fermante), les crochets ouvrant [et fermant], le point virgule ; la virgule , le deux-point : et le point . ;



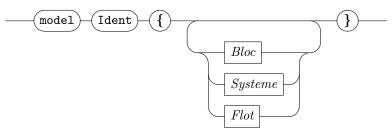
- la définition d'un modèle débute par le mot clé model suivi d'un nom de modèle, puis d'une suite d'éléments éventuellement vide comprise entre accolades ouvrante { et fermante } ;
- un élément est soit un bloc, soit un flot, soit un sous-système ;
- un bloc débute par le mot clé block suivi du nom du bloc puis d'une suite non vide de déclarations de ports séparés par des virgules , , et comprise entre parenthèse ouvrante (et fermante) suivie d'un point virgule ; ;
- un système débute par le mot clé system suivi du nom du système puis d'une suite non vide de déclarations de ports séparés par des virgules , , et comprise entre parenthèses ouvrante (et fermante) suivie d'une suite d'éléments éventuellement vide comprise entre accolades ouvrante { et fermante }, cette suite est suivie d'un point virgule ; ;
- un flot débute par le mot clé flow suivi du nom du flot, du mot clé from suivi d'un nom de port éventuellement préfixé par le nom du bloc ou du système auquel il est associé et par un point . suivi du mot clé to suivie d'une liste éventuellement vide de noms de port éventuellement préfixés par le nom du bloc ou du système auquel il est associé et par un point . ;
- une déclaration de port débute par le nom du port puis par un deux-points : puis par la modalité in ou out puis par un type int, float ou boolean et par une déclaration de dimension de tableau optionnelle ;
- une déclaration de dimension de tableau débute par un crochet ouvrant [suivi d'une suite non vide d'entiers strictement positifs séparés par des virgules , et se termine par un crochet fermant].

Voici les expressions régulières pour les terminaux complexes :

- nom de modèles, de blocs et de systèmes (noté Ident) : $[A-Z][a-zA-Z]^*$
- nom de ports (noté ident) : $[a-z][a-zA-Z]^*$
- valeur entière strictement positive (notée entier) : $[1-9][0-9]^*$

Voici la grammaire au format graphique de Conway:

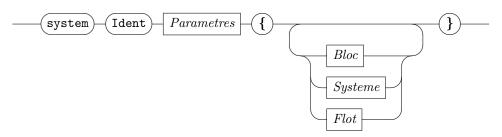
Modele



Bloc

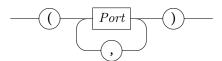


Systeme

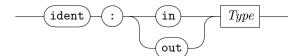




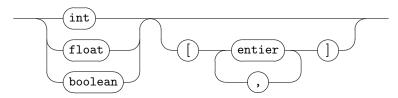
Parametres



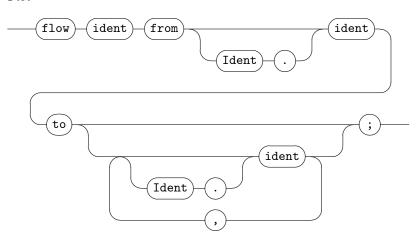
Port



Type



Flot



Voici une grammaire $\mathrm{LL}(1)$ sous la forme de règles de production et les symboles directeurs de chaque règle de production :



```
R \; 	o 	exttt{model} \; oldsymbol{Ident} \; \{ \; S_E \; \}
1.
                                                              model
2.
       S_E \to \Lambda
                                                              }
3.
       S_E \to E S_E
                                                              block system flow
        E \rightarrow \mathtt{block} \ \boldsymbol{Ident} \ P ;
4.
                                                              block
        E \rightarrow \text{system } Ident \ P \ \{ \ S_E \ \}
5.
                                                               system
        E 	o {	t flow} \ {m ident} \ {	t from} \ N_Q \ {	t to} \ L_N ;
                                                              flow
       N_O \rightarrow ident
                                                              ident
       N_Q \rightarrow \boldsymbol{Ident} . \boldsymbol{ident}
8.
                                                               Ident
       L_N \to \Lambda
9.
     L_N \to N_Q S_N
10.
                                                              Ident ident
11.
     S_N \to \Lambda
      S_N 
ightarrow , N_Q \, S_N
12.
13.
       P \rightarrow (L_P)
                                                               (
14.
      L_P \to D_P S_P
                                                              ident
15.
      S_P \to \Lambda
                                                              )
      S_P 
ightarrow , D_P S_P
      D_P 	o ident: M \ T \ O_T
17.
                                                              ident
       M 
ightarrow in
18.
                                                              in
19.
        M \, 	o {	t out}
                                                               out
        T \ \to {\rm int}
20.
                                                              int
        T 	o float
21
                                                              float
22.
       T 
ightarrow boolean
                                                              boolean
                                                               , )
     O_T \to \Lambda
24. O_T \rightarrow [ entier S_V ]
                                                               S_V \to \Lambda
                                                              ]
25.
     S_V 
ightarrow , m{entier} \; S_V
26.
```

4 Analyseur syntaxique ascendant

Vous devez travailler dans le répertoire ascendant.

Vous compilerez régulièrement les modifications réalisées pour détecter les erreurs au plus tôt. Vous testerez régulièrement votre travail en ajoutant des tests de difficulté croissante dans le répertoire tests à la racine de l'archive. Les noms des tests doivent être préfixés par ok_ pour les tests qui doivent réussir et par ok_ pour les tests qui doivent échouer. Les tests seront pris en compte dans la notation.

La sémantique de l'analyseur syntaxique consiste à afficher les règles appliquées pour l'analyse. Complétez les fichiers Lexer.mll (analyseur lexical) puis Parser.mly (analyseur syntaxique). Le programme principal est contenu dans le fichier MainSystem.ml. La commande dune build MainSystem.exe produit l'exécutable _build/default/MainSystem.exe qui prend comme paramètre le fichier à analyser. L'exemple de ce sujet est disponible dans le répertoire tests.

5 Analyseur syntaxique par descente récursive

Vous devez travailler dans le répertoire descendant.

Vous compilerez régulièrement les modifications réalisées pour détecter les erreurs au plus tôt. Vous testerez régulièrement votre travail en ajoutant des tests de difficulté croissante dans le répertoire tests à la racine de l'archive. Les noms des tests doivent être préfixés par ok_ pour les tests qui doivent réussir et par ok_ pour les tests qui doivent échouer. Les tests seront pris en compte dans la notation.

L'analyseur syntaxique devra afficher les règles appliquées au fur et à mesure de l'analyse. Les éléments nécessaires sont disponibles en commentaires dans le fichier.

Complétez les fichiers Scanner.mll (analyseur lexical) puis Parser.ml (analyseur syntaxique). Attention, le nom du fichier contenant l'analyseur lexical est différent de celui du premier exercice car les actions lexicales effectuées sont différentes (l'analyseur lexical du premier exercice renvoie



l'unité lexicale reconnue; l'analyseur lexical du second exercice construit la liste de toutes les unités lexicales et renvoie cette liste). Le programme principal est contenu dans le fichier MainSystem.ml. La commande dune build MainSystem.exe produit l'exécutable _build/default/MainSystem.exe qui prend comme paramètre le fichier à analyser. L'exemple de ce sujet est disponible dans le répertoire tests.