

UNIVERSITÉ D'ABOMEY-CALAVI

ÉCOLE POLYTECHNIQUE D'ABOMEY-CALAVI

GÉNIE INFORMATIQUE ET TÉLÉCOMMUNICATION(GIT4)

DÉFINITION DE LANGAGE TEXTUEL POUR CODER UN GRAFCET

II- ANALYSE SYNTAXIQUE AVEC BISON

Étudiant

HOUDJI Godwin

Sous la supervision de :

Dr Médésu SOGBOHOSSOU

ANNÉE ACADÉMIQUE: 2019-2020

Lors du premier exercice, nous avons défini des expressions régulières pour notre langage. Dans cette deuxième partie, nous utiliserons bison pour l'analyse syntaxique afin de déclencher des erreurs aux probables erreurs dans l'écriture du code.

Certaines expressions dans la première partie ont été améliorées. Les voici énumérer :

TRANSITION

Une transition est traduite par le fait que le système passe d'une étape donnée à une autre lorsqu'une certaine condition est vérifiée. Elle est comme suit :

go(nom_étape_début, nom_étape_suivante, condition) ; ou
go(nom_étape_début, nom_étape_suivante1,nom_étape_suivant2 ...
nom_étape_suivantn,condition) ;

ANALYSE SYNTAXIQUE AVEC BISON

En utilisant bison, l'architecture de chaque programme doit être sous la forme :

➤ ***program : START ETAPE bloc END***

avec le non terminal bloc qui est sous la forme :

➤ ***bloc : bloc inst***

 | ***inst***

➤ ***inst : expr***

➤ ***expr : TRANSITION***

 | ***ETAPE***

 | ***CONDITION***

 | ***IDENT***

 | ***COMMENT***

 | ***SLEEP***

APPLICATION

Pour notre application, nous écrirons un code correspondant à ce diagramme de système représenté avec JgrafChart.

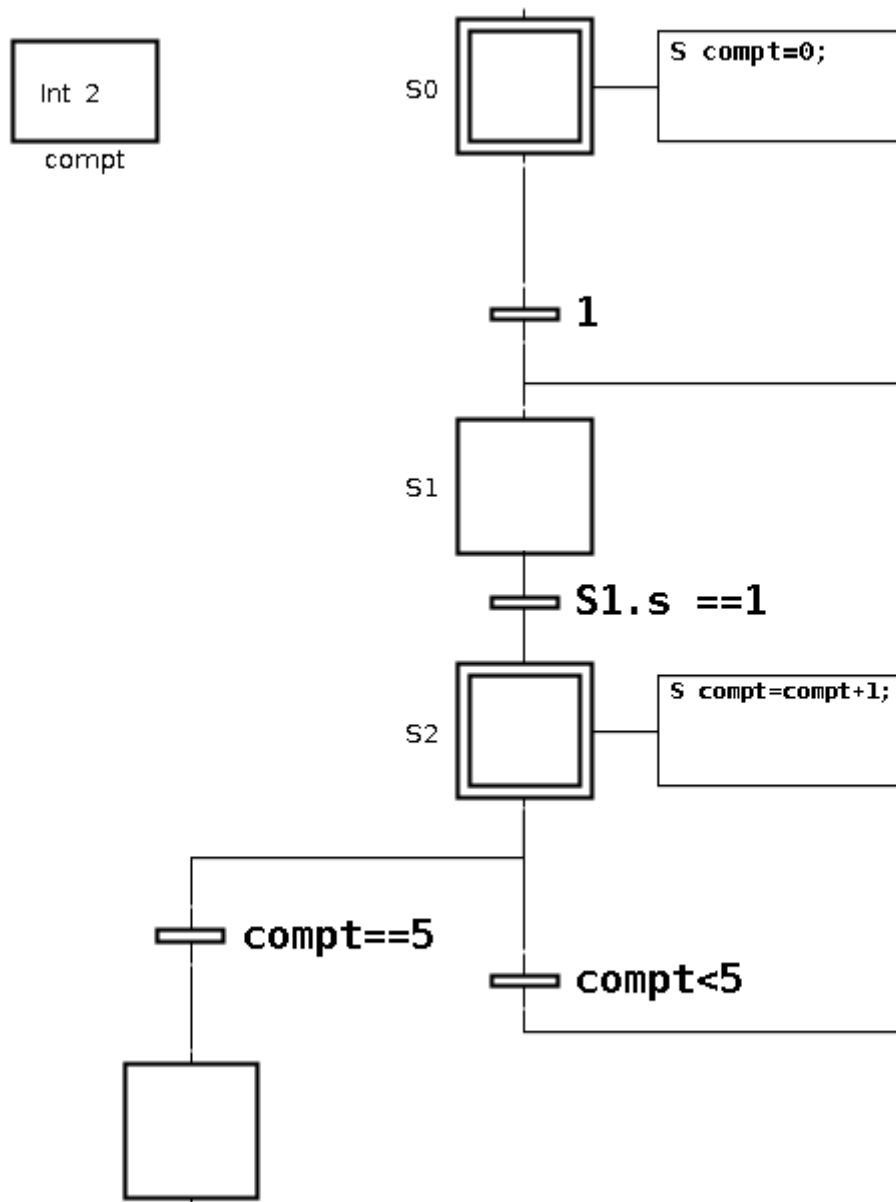


Figure1 : Un automate avec un compteur

NB A cet exemple, nous avons ajouté un autre état S4 pour illustrer l'amélioration sur les transitions. Nous aurons donc 5 étapes, 3 transitions et 3 conditions dans notre système.

Code :

START

S S0 A compt=0;

C C1 1;

S S1;

Aller de la premiere etape a la deuxieme

go(S0,S1,C1);

wait(1);

S S2 A compt=compt+1;

C C2 compt<5;

C C3 compt==5;

go(S2,S1,C2);

S S3;

S S4;

#Aller a deux etats a la condition C3

go(S2,S3,S4,C3);

END

Pour exécuter le code, on tape dans le terminal :

- ***bison -d -oprogramY.cpp grafcet.y***
- ***flex -oprogramL.cpp grafcet.l***
- ***g++ -oprogram programL.cpp programY.cpp***
- ***./program test.txt***

Avec test.txt, le programme décrivant le système de notre application.

Après l'exécution du code dans notre interpréteur, nous obtenons à la sortie :

```
godwin@:/Grafcet$ bison -d -oprogramY.cpp grafcet.y
godwin@:/Grafcet$ flex -oprogramL.cpp grafcet.l
godwin@:/Grafcet$ g++ -oprogram progL.cpp progY.cpp
godwin@:/Grafcet$ ./program test.txt
etape
condition
etape
commentaire
identifiant
identifiant
transition
identifiant
sleep
etape
condition
condition
identifiant
transition
etape
etape
commentaire
identifiant
identifiant
transition
```

```
transition
identifiant
sleep
etape
condition
condition
identifiant
transition
etape
etape
commentaire
identifiant
identifiant
transition
program
Success
```

Etapes:		Transitions:		Statistiques		Commentaires:		Identifiants:		Sleep	
5	3	3	2	6	1						

```
godwin@:/Grafcet$
```

Prenons cet exemple :

START

S S0 A compt=0;

C C1 a=1; # erreur lexiale a==1 et non a=1

nous avons aussi omis le « END » de la fin.

5

```
godwin@h:~/Grafcet$ ./prog test.txt
etape

identifiant

ligne 3: lexical error < >
identifiant

ligne 3: lexical error < >
identifiant

ligne 3: lexical error <=>
identifiant

ligne 3: lexical error <;>
ligne 4: syntax error
godwin@h:~/Grafcet$
```

Comme attendu, nous obtenons deux types d'erreurs : une erreur lexicale à la ligne 3 et une erreur syntaxique à la fin du programme.