

تکلیف دوم

مجتبی ملائی
۱۳۸۳۱۳۰

۱

(آ) با بررسی در S می‌بینیم که $S \stackrel{+}{\Rightarrow} S\alpha$ وجود دارد. ابتدا در $S \rightarrow AbS$ قانون A را با سمت راست آن جایگزین می‌کنیم:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow SaS \mid SaAbS \mid BbS \\ A &\rightarrow SaA \mid B \\ B &\rightarrow bS \mid c \end{aligned}$$

سپس طبق قانون گفته شده در اسلاید داریم:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow BbSS' \\ S' &\rightarrow aSS' \mid aAbSS' \mid \epsilon \\ A &\rightarrow SaA \mid B \\ B &\rightarrow bS \mid c \end{aligned}$$

(ب) برای ساده سازی ابتدا B و C را جایگزین می‌کنیم.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow abcA \mid abcb \mid abc \\ A &\rightarrow abA \mid abbA \mid abbc \end{aligned}$$

سپس abc را در S فاکتور می‌گیریم.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow abcS' \\ S' &\rightarrow A \mid b \mid \epsilon \\ A &\rightarrow abA \mid abbA \mid abbc \end{aligned}$$

در A حروف ab را فاکتور می‌گیریم.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow abcS' \\ S' &\rightarrow A \mid b \mid \epsilon \\ A &\rightarrow abA' \\ A' &\rightarrow A \mid bA \mid bc \end{aligned}$$

حال می‌توانیم دوباره b را فاکتور بگیریم.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow abcS' \\ S' &\rightarrow A \mid b \mid \epsilon \\ A &\rightarrow abA' \\ A' &\rightarrow A \mid bA'' \\ A'' &\rightarrow A \mid c \end{aligned}$$

Non-terminals	First	Follow
Program	{	\$
Statements	id , if , ϵ	}
Statement	id , if	id , if , }
Expression	id	;,,)
Tail	+ , - , ϵ	;,,)

Table 1: First and Follow sets for non-terminals

```

1 // Assume we have a function `nextToken()` that gets the next token from the input stream
2 // Assume `currentToken` holds the current token
3 // Assume `match(expected)` matches the current token and advances to the next one
4 function Program():
5     if currentToken == '{':
6         match('{')
7         Statements()
8         match('}')
9         match('eof') // Ensure the program ends correctly
10    else:
11        error("Expected '{' at the start of the program")
12
13 function Statements():
14    if currentToken in {'id', 'if'}: // FIRST(Statements)
15        Statement()
16        Statements()
17    else:
18        // epsilon (FOLLOW(Statements) is { '}' }, so we return without consuming anything
19 function Statement():
20    if currentToken == 'id':
21        match('id')
22        match('=')
23        Expression()
24        match(';')
25    else if currentToken == 'if':
26        match('if')
27        match('(')
28        Expression()
29        match(')')
30        Statement()
31    else:
32        error("Invalid statement")
33
34 function Expression():
35    if currentToken == 'id':
36        match('id')
37        Tail()
38    else:
39        error("Expected identifier in expression")
40
41 function Tail():
42    if currentToken == '+':
43        match('+')
44        Expression()
45    else if currentToken == '-':
46        match('-')
47        Expression()
48    else:
49        // epsilon (FOLLOW(Tail) is { ';' , ')' }}, so we return without consuming anything

```

Listing 1: Recursive Descent Parser Pseudo-Code

Non-terminals	First	Follow
S	if	\$
I	=, ε	\$
E	(, id, num	\$,), then
E'	+ , ε	\$,), then
T	(, id, num	+, \$,), then
T'	*, ε	+, \$,), then
F	(, id, num	*, +, \$,), then

Table 2: First and Follow sets for non-terminals

	<i>id</i>	<i>num</i>	()	+	*	=	<i>if</i>	<i>then</i>	\$
<i>S</i>	<i>idI</i>							<i>ifEthenS</i>		
<i>I</i>										e
<i>E</i>	<i>TE'</i>	<i>TE'</i>	<i>TE'</i>							
<i>E'</i>				ε	+ <i>TE'</i>				ε	ε
<i>T</i>	<i>FT'</i>	<i>FT'</i>	<i>FT'</i>							
<i>T'</i>				ε	ε	* <i>FT'</i>			ε	ε
<i>F</i>	<i>id</i>	<i>num</i>	(<i>E</i>)							