Міністерство освіти і науки України

НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ «ХАРКІВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ»

НАВЧАЛЬНО-НАУКОВИЙ ІНСТИТУТ КОМП'ЮТЕРНИХ НАУК ТА ІНФОРМАЦІЙНИХ ТЕХНОЛОГІЙ

Катедра «Комп'ютерна інженерія та програмування»

3BIT

про виконання контрольної роботи №3 з навчальної дисципліни «Формальні мови, граматики і автомати» Варіант 19

Виконав студент:

Ульянов Кирило Юрійович Група: КН-1023b

Перевірив:

Професор

Гавриленко С.Ю.

1 Завдання

Для наведених прикладів ланцюжків побудувати правила граматики. Перевірити правильність складання правил за допомогою виведення. Перевірити наявність непродуктивних та недосяжних символів:

2 Побудова правил граматики

- 1. #define S(X) ((X) * (X))
- 2. #define C(X) (S(X)*(X))
- 3. #define C(X) ()
- 4. #define S(X) ()

2.1 Опис граматики

- 1. $I \rightarrow \#define F(X)$ (AR)
- 2. $F \rightarrow S$ or C
- 3. $A \rightarrow F(X)$ or (X)
- 4. $R \rightarrow *AR$ or \$

2.2 Перевірка граматики

Приклад для перевірки: #define C(X) (S(X)*(X))

$$I \xrightarrow{1} \texttt{\#define F(X) (AR)}$$

$$\xrightarrow{2.2}$$
 #define C(X) (AR)

$$\xrightarrow{3.1}$$
 #define C(X) (F(X)R)

$$\xrightarrow{2.1}$$
 #define C(X) (S(X)R)

$$\xrightarrow{4.1}$$
 #define C(X) (S(X)*AR)

$$\xrightarrow{3.2}$$
 #define C(X) (S(X)*(X)R)

$$\xrightarrow{4.2}$$
 #define C(X) (S(X)*(X))

2.3 Перевірка на непродуктивність

- 1. F A R
- 2. F A R I
- 3. нема непродуктивних символів

2.4 Перевірка на недосяжність

- 1. I
- 2. I F A R
- 3. нема недосяжних символів

2.5 Тип граматики

Граматика не ε простою. Граматика ε LL(1) граматикою.

3 Побудова магазинного автомату

3.1 Побудова функції ПЕРШ

- $\Pi EP \coprod (I \rightarrow \#define F(X) (AR)) = \{\#define\}$
- $\Pi EP \coprod (F \rightarrow S) = \{S\}$
- $\Pi EP \coprod (F \rightarrow C) = \{C\}$
- $\Pi EP \coprod (A \rightarrow F(X)) = \{S, C\}$
- $\Pi EP \coprod (A \rightarrow (X)) = \{(\}$
- $\Pi EP \coprod (R \rightarrow *AR) = \{*\}$
- $\Pi EP \coprod (R \to \$) = \{\$\}$

3.2 Побудова функції СЛІД

- $CЛІД(I) = {\$}$
- $CЛІД(F) = \{(\}$
- $CЛІД(A) = \{\} \cup ΠΕΡШ(R) = \{\}, *\}$
- $CЛІД(R) = \{\}$

3.3 Побудова функції ВИБІР

- BUBIP(I \rightarrow #define F(X) (AR)) = Π EPIII(1) = {#define}
- BUSIP($F \rightarrow S$) = $\Pi EP \coprod (2.1) = \{S\}$
- BUSIP($F \to C$) = $\Pi EP \coprod (2.2) = \{C\}$
- BUBIP($A \rightarrow F(X)$) = $\Pi EP \coprod (3.1) = \{S, C\}$
- BИБІР(A \rightarrow (X)) = ПЕРШ(3.2) = {(}
- BUSIP($R \to *AR$) = $\Pi EP \coprod (4.1) = \{*\}$
- ВИБІР($R \rightarrow \$$) = СЛІД(R) = {)}

3.4 Побудова команд розпізнавача

- 1. f(s, #define, I) = (s,)RA()X(F)
- 2. f(s, S, F) = (s, \$)
- 3. f(s, C, F) = (s, \$)
- 4. $f^*(s, S, A) = (s, X(F))$
- 5. $f^*(s, C, A) = (s,)X(F)$
- 6. f(s, (, A) = (s,)X)
- 7. f(s, *, R) = (s, RA)
- 8. $f^*(s,), R) = (s, $)$
- 9. f(s, (, () = (s, \$)
- 10. f(s,),) = (s, \$)
- 11. f(s, X, X) = (s, \$)
- 12. $f^*(s, \$, h0) = (s, \$)$

3.5 Перевірка команд розпізнавача

Ланцюжок: #define C(X) (S(X)*(X))

(s, #define C(X) (S(X)*(X))\$,
$$h_0$$
I) \vdash 1

(s, C(X) (S(X)*(X))\$,
$$h_0$$
)RA()X(F) \vdash 3

(s, (X) (S(X)*(X))\$,
$$h_0$$
)RA()X() \vdash 9

(s, X)
$$(S(X)*(X))$$
\$, h_0)RA()X) \vdash 11

$$(s,) (S(X)*(X))$$
\$, $h_0)RA()) \vdash 10$

$$(s, (S(X)*(X))\$, h_0)RA() \vdash 9$$

$$(s, S(X)*(X))$$
, h_0)RA $) \vdash 4$

$$(s, S(X)*(X))$$
\$, h_0 R)X(F) \vdash 2

$$(s, (X)*(X))$$
\$, h_0 R)X() \vdash 9

(s, X)*(X))\$,
$$h_0$$
)R)X) \vdash 11

$$(s,)*(X))$$
\$, h_0)R) $)\vdash 10$

$$(s, *(X))$$
\$, h_0)R $) \vdash 7$

$$(s, (X))\$, h_0)RA) \vdash 6$$

(s, X))\$,
$$h_0$$
)R)X) \vdash 11

$$(s,))\$, h_0)R)) \vdash 10$$

$$(s,)\$, h_0)R) \vdash 8$$

$$(s,)$$
\$, h_0) $\vdash 10$

$$(s, \$, h_0) \vdash 12$$

(s, \$, \$) - успішне розпізнавання

Після перевірки ми дійшли до заключної конфігурації, отже рядок належить до граматики.