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

Хочу зазначити що я побудував спрощену граматику для швидкого вирішення контрольної роботи, щоб зменшити кількість команд розпізнавача, правил граматики, функцій СЛІД, ПЕРШ та ВИБІР. Для цього наступні символи будуть розпізнаватися як окремі термінали: #define, C(X), S(X), (X).

```
1. I \rightarrow \#define A (AR)
```

2.
$$A \rightarrow S(X)$$
 or $C(X)$ or (X) or \$

3. $R \rightarrow *AR$ or \$

2.2 Перевірка граматики

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

$$\begin{array}{c} I \xrightarrow{1} \text{\#define A (AR)} \\ \xrightarrow{2.2} \text{\#define C(X) (AR)} \\ \xrightarrow{2.1} \text{\#define C(X) (S(X)R)} \end{array}$$

$$\xrightarrow{3.1}$$
 #define C(X) (S(X)*AR)

$$\xrightarrow{2.3}$$
 #define C(X) (S(X)*(X)R)

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

2.3 Перевірка на непродуктивність

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

2.4 Перевірка на недосяжність

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

2.5 Тип граматики

Граматика не ϵ простою. Але одночасно схожа на LL(1) та слабкорозділену граматику, думаю що вона більш схожа на слабкорозділену.

3 Побудова магазинного автомату

3.1 Побудова функції ПЕРШ

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

3.2 Побудова функції СЛІД

- $CЛІД(I) = {\$}$
- СЛІД(A) = {(} U ПЕРШ(R) = {(,),*}
- СЛІД(R) = {)}

3.3 Побудова функції ВИБІР

- BUSIP(I \rightarrow #define A (AR)) = Π EPIII(1) = {#define}
- BUGIP($A \rightarrow S(X)$) = $\Pi EP \coprod (2.1) = \{S(X)\}$
- BUBIP(A \rightarrow C(X)) = Π EPШ(2.2) = {C(X)}
- BUBIP(A \rightarrow (X)) = Π EPIII(2.3) = {(X)}
- ВИБІР(A \rightarrow \$) = СЛІД(2.4) = {(,), *}
- BUSIP($R \to *AR$) = $\Pi EP \coprod (3.1) = \{*\}$
- ВИБІР($R \to \$$) = СЛІД(3.2) = {)}

3.4 Побудова команд розпізнавача

1.
$$f(s, \#define, I) = (s,)RA(A)$$

2.
$$f(s, S(X), A) = (s, \$)$$

3.
$$f(s, C(X), A) = (s, \$)$$

4.
$$f(s, (X), A) = (s, \$)$$

5.
$$f^*(s, (, A) = (s, \$)$$

6.
$$f^*(s,), A) = (s, \$)$$

7.
$$f^*(s, *, A) = (s, $)$$

8.
$$f(s, *, R) = (s, RA)$$

9.
$$f^*(s,), R) = (s, $)$$

10.
$$f(s, (, () = (s, $)$$

11.
$$f(s,),) = (s, $)$$

12.
$$f^*(s, \$, h0) = (s, \$)$$

3.5 Перевірка ланцюжка

Ланцюжок: #define C(X) (S(X)*(X))

• (s, #define C(X) (S(X)*(X))\$,
$$h_0I$$
) |-1

• (s, C(X) (S(X)*(X))\$,
$$h_0$$
)RA(A) |- 3

• (s, (S(X)*(X))\$,
$$h_0$$
)RA() |- 10

•
$$(s, S(X)*(X))$$
, h_0 RA) |- 2

•
$$(s, *(X))$$
\$, $h_0)R) |-8$

•
$$(s, (X))$$
\$, h_0)RA) |- 4

•
$$(s,) , h_0)R) | - 9$$

•
$$(s,) , h_0)) |-11$$

•
$$(s, \$, h_0)$$
 |- 12

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