Государственный Университет Молдовы

Факультет Математики и Информатики

Департамент Информатики

"Limbaje formale si automate"

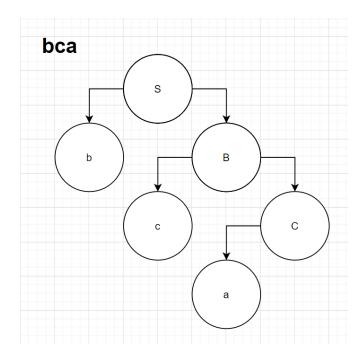
Лабораторная работа 2 Вариант 2

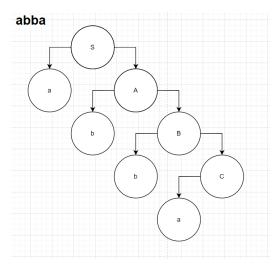
Проверил: М. Бутнару

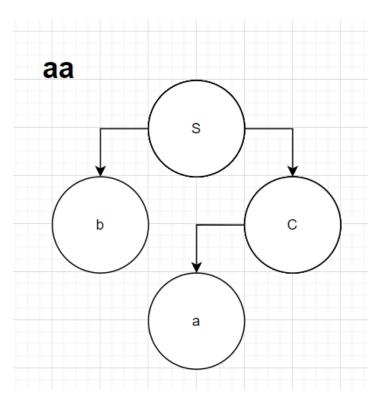
Выполнил: А. Чобану

G = ({S, A, B, C), {a, b, c}, P, S), Где Р:

- 1) S -> aA
- 2) S -> bB
- 3) S -> aC
- 4) A -> bA
- 5) A -> bB
- 6) A -> c
- 7) B -> cC
- 8) B -> b
- 9) C -> bC
- 10) C -> a
- 1. Создайте три формы Выводы (слова).
 - 1) S -> bB -> bcC -> bca
 - 2) S -> aA -> abB -> abbC -> abba
 - 3) S -> aC -> aa
- 2. Постройте дерево вывода для каждого из сгенерированных слов.



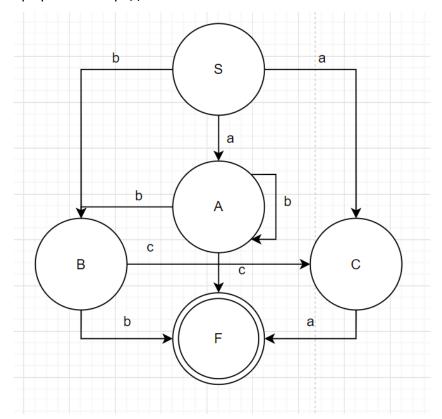




3. Постройте эквивалентный конечный автомат.

G = ({S, A, B, C), {a, b, c}, P, S), Где Р:	$AF=(Q,\Sigma,\delta,X,F), Q=\{S, A, B, C\} \cup \{F\}$
1) S -> aA	Σ={a, b, c},
2) S -> bB	$\delta(S, a)=\{A\},$
3) S -> aC	$\delta(S, b) = \{B\},$
4) A -> bA	$\delta(S, a)=\{C\},$
5) A -> bB	$\delta(A, b) = \{A\},$
6) A -> c	$\delta(A, b) = \{B\},$
,	$\delta(A, c) = \{F\},$
7) B -> cC	$\delta(B, c)=\{C\},$
8) B -> b	$\delta(B, b)=\{F\},$
9) C -> bC	$\delta(C, b)=\{C\},$
10) C -> a	δ(C, a)={F},

Графическое представление:



- 4. Посредством вычисления конфигураций, чтобы показать, что формы предложений, порожденные грамматикой, принимаются конечным построенным автоматом.
 - S -> bB -> bcC -> bca
 (S, bca) ⊢ (B, ca) ⊢ (C, a) ⊢ (F, ε) ∈ AF
 - 2) S -> aA -> abB -> abbC -> abba(S, abba) ⊢ (A, bba) ⊢ (B, ab) ⊢ (C, a) ⊢ (F, ε) ∈ AF
 - 3) S -> aC -> aa $(S, aa) \vdash (C, a) \vdash (F, \epsilon) \in AF$
- 5. Напишите регулярное выражение слов, генерируемых данной грамматикой. (bca) |(bcb) | (a (*b+) *c) | (aa)