

900 лн

ОТВЕТЫ :::: Варианты 6 и 8 :::: грамматики

~~3. 3. 3. 3.~~ №1 – вар.6 либо №2 – вар.8

неукорачивающая грамматика

Опр. Грамматика $G = (VT, VN, P, S)$ называется неукорачивающей грамматикой,

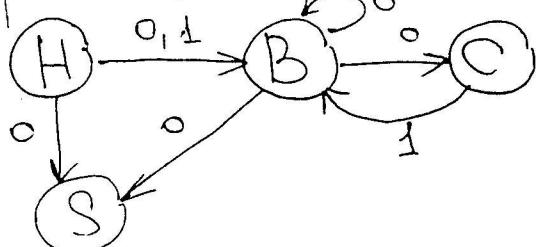
если каждое правило из P имеет вид $\alpha \rightarrow \beta$, где $\alpha, \beta \in (VT \cup VN)^*$ и $|\alpha| \leq |\beta|$.

$L(G) = \{a^n b^n c^{3n}, n \geq 1\}$ – язык типа 1

$$S \rightarrow a^* b^* c^*$$

$$\begin{aligned} B &\rightarrow a^* b^* c^* \\ C &\rightarrow b^* c^* \end{aligned}$$

№2 – вар.6 либо №5 – вар.8



$$F(H, 0) = BS$$

$$F(H, 1) = B$$

$$F(BS, 0) = BCS$$

$$F(BS, 1) =$$

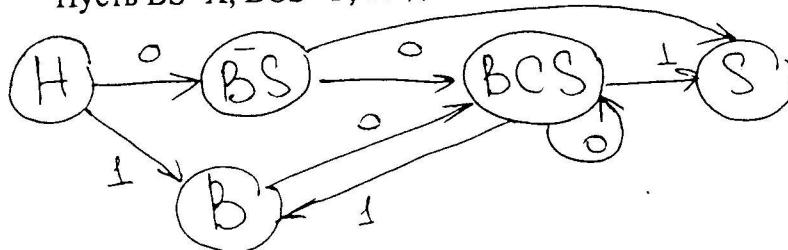
$$F(B, 0) = BCS$$

$$F(B, 1) =$$

$$F(BCS, 0) = BCS$$

$$F(BCS, 1) = B$$

Пусть $BS = X$, $BCS = Y$; тогда



$$G: \quad S \rightarrow X \perp | Y \perp \quad X \rightarrow 0 \quad Y \rightarrow Y_0 | X_0 | B_0 \quad B \rightarrow Y_1 | 1$$

— №3 – вар.6 либо №1 – вар.8

$FIRST(A) = \{a, c\}$; $FOLLOW(A) = \{b\} \rightarrow$ пока хорошо

$FIRST(D) = \{b\}$; $FOLLOW(D) = \{a, b, c\} \rightarrow$ PC-метод неприменим

— №4 – вар.6 либо №4 – вар.8

$$G: \quad S \rightarrow 1S0 | A$$

$$A \rightarrow 0A | 0$$

$$G: \quad S \rightarrow 1S0 < \text{putchar('0');} > | A$$

$$A \rightarrow 0 < \text{putchar('1'); putchar('1');} > A | 0 < \text{putchar('1'); putchar('1');} >$$

— №5 – вар.6 либо №3 – вар.8

$i, 0, =, S, 0, =, i, 5, <, 34, !F, 18, !, i, @, 7, !, S, S, a, i, [], x, \sin, S, -, 2, +, *, +, =, 14, !$

$\left\{ \begin{array}{l} i = 0, S = 0, i < 5 ; (++) \\ S = S + a[i] * (\sin x - S + 2); \end{array} \right.$

$\left\{ \begin{array}{l} S = S + a[i] * (\sin x - S + 2); \end{array} \right.$

2001г

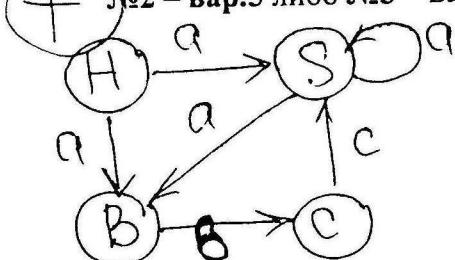
ОТВЕТЫ :::: Варианты 5 и 7 :::: грамматики

- №1 – вар.5 либо №2 – вар.7
грамматика типа 0

Опр. Грамматика $G = (VT, VN, P, S)$ называется *граммикой типа 0*, если на правила из P не накладываются никаких ограничений, кроме тех, что заданы в определении грамматики.

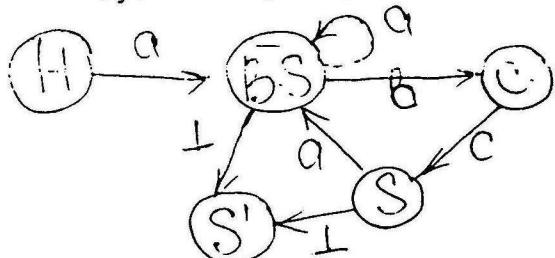
$$L(G) = \{ (ab)^n c^n, n \geq 0 \} \rightarrow L(G) - \{\epsilon\} - \text{КС - язык}$$

- №2 – вар.5 либо №5 – вар.7



$F(H,a)=BS$	$F(BS,a)=BS$	$F(C,a)=$	$F(S,a)=BS$
$F(H,b)=$	$F(BS,b)=C$	$F(C,b)=$	$F(S,b)=$
$F(H,c)=$	$F(BS,c)=$	$F(C,c)=S$	$F(S,c)=$

Пусть $BS=X$, $S=Y$, $S'=S$; тогда



$$G: \quad S \rightarrow X \perp \mid Y \perp \quad X \rightarrow Xa \mid Ya \mid a \quad Y \rightarrow Cc \quad C \rightarrow Xb$$

- №3 – вар.5 либо №1 – вар.7
 $\text{FIRST}(A) = \{a, c\}; \text{FOLLOW}(A) = \{b\}$
 $\text{FIRST}(D) = \{d\}; \text{FOLLOW}(D) = \{a, d\} \rightarrow \text{PC-метод неприменим}$

G:

- №4 – вар.5 либо №4 – вар.7

$$S \rightarrow 1S0 \mid A$$

$$A \rightarrow 0A1 \mid \epsilon$$

$$G: \quad S \rightarrow 1 <\text{putchar('1')};> S0 <\text{putchar('0')}; \text{putchar('0')};> \mid A \\ A \rightarrow 0 <\text{putchar('1')};> A1 \mid \epsilon$$

- №5 – вар.1 либо №3 – вар.7
 $i, 0, =, \underline{a}, a, b, 0, 10, -, b, *, \text{exp}, *, -, =, i, @, a, b, >, 4, !T$

ОТВЕТЫ :: : Варианты 2 и 4 :: : грамматики

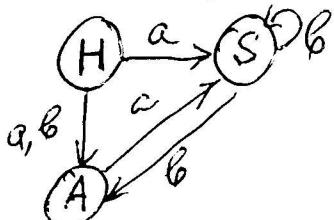
№1 – вар.2 либо №5 – вар.4

тип 1;-неукорачивающая, но не КЗ (из-за альтернативы 01)

$L(G) = \{ 1^{n-1}010^n, n \geq 1 \}$ – КС – язык

$S \rightarrow 1S0 \mid 010$

№2 – вар.2 либо №6 – вар.4



$$F(H,a)=AS$$

$$F(H,b)=A$$

$$F(AS,a)=S$$

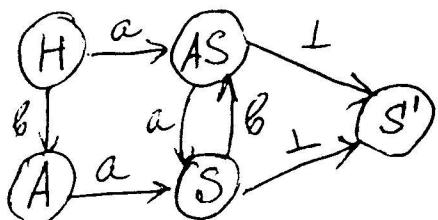
$$F(AS,b)=AS$$

$$F(A,a)=S$$

$$F(A,b)=\emptyset$$

$$F(S,a)=\emptyset$$

$$F(S,b)=AS$$



Пусть $AS=X$, $S=Y$, $S'=S$; тогда

$$\begin{aligned} G: \quad & S \rightarrow X\perp \mid Y\perp \\ & Y \rightarrow Aa \mid Xa \\ & X \rightarrow Xb \mid Yb \mid a \\ & A \rightarrow b \end{aligned}$$

№3 – вар.2 либо №7 – вар.4

$FIRST(B) = \{a,b\}$; $FOLLOW(B) = \{b,c\} \rightarrow PC$ -метод неприменим

(нетерминализованная альтернатива A в нетерминале S допустима, т.к. она не является конкурентом другой терминализованной альтернативе)

№4 – вар.2 либо №8 – вар.4

$$\begin{aligned} G: \quad & S \rightarrow aS \mid bS \mid cA \\ & A \rightarrow cA \mid \epsilon \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} G': \quad & S \rightarrow aS <\text{putchar}('c');> \mid bS \mid c <\text{putchar}('a');> A \\ & A \rightarrow c <\text{putchar}('a');> A \mid \epsilon \end{aligned}$$

№5 – вар.2 либо №9 – вар.4

Не является, т.к. изменен порядок operandов в исходном тексте программы \rightarrow такая запись не может быть сгенерирована автоматически в процессе синтаксического анализа. Однако указанная запись семантически эквивалентна исходной.

ПОЛИЗом исходной конструкции является запись

$\perp, 1, =, i, n, <, 37, !F, 18, !, i, i, 2, +, =, 4, !, a, a, b, +, 1, -, x, y, y, 2, +, /, *, 5, +, *, =, 11, !$

ОТВЕТЫ : : : Варианты 10 и 12 : : : СП и STL

№6 – вар.10 либо №1 – вар.12

- пошаговое выполнение программы (шаг=строка; с трассировкой внутри вызываемой функции и без нее)
- выполнение программы до строки, в которой в редакторе стоит курсор
- выделение выполняемой в данный момент строки
- приостановка выполнения программы:
 - можно запросить значение переменной
 - заказать вычисление некоторого выражения
 - можно изменить значения переменной и продолжить выполнение программы (! но редко какой отладчик позволяет изменять программный код, т.е. поддерживает частичную перекомпиляцию)
- расставить/снять точки останова, которые визуализируются в текстовом редакторе
- вся информация должна выдаваться в терминах исходной программы

№7 – вар.10 либо №2 – вар.12

исх.пр-ма -> ЛА->посл.лексем+таблицы->СА->внутр.предст.->КУ->ГЕН->объект.пр-ма
Функции ЛА:

- объединить литералы в лексемы – минимальные элементы программы, обладающие определенным смыслом в анализируемом языке
- сформировать таблицы, которые будут использоваться и пополняться на каждом из последующих этапов
- удалить комментарии

№8 – вар.10 либо №8 – вар.12

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;

void g(vector<double> &v)
{vector<double>::const_iterator p=v.begin();
 double s=1;
 while (p!=v.end())
 { s=s**p; p++; }
 v.push_back(s);
};
```

либо

```
void f(vector<double> &v)
{double s=1; int i;
 for (i=0; i<v.size(); i++) s=s*v[i];
 v.push_back(s);
};
```

ОТВЕТЫ :: : Варианты 9 и 11 :: : СП и STL

№6 – вар.9 либо №1 – вар.11

- подготовка текста программы (обычные действия по созданию, редактированию, сохранению файла с текстом программы)
- визуализация текста с выделением лексем
- помочь в написании кода («интуитивный помощник»- Code Insight):
 - дополнение кода (а. => получаем список всех членов класса)
 - шаблоны кода (на «горячих» клавишиах – часто используемые программные конструкции)
 - контекстный список параметров ($f()$ => список параметров f)
 - всплывающие подсказки об атрибутах идентификаторов, если на него установить курсор
- перенос и копирование текста не только через буфер, но и с помощью drag&drop
- отображение ошибок, обнаруженных на этапе компиляции, в тексте программы
- визуализация контрольных точек останова при отладке

№7 – вар.9 либо №2 – вар.11

исх.пр-ма -> ЛА->посл.лексем+таблицы->СА->внутр.предст.->КУ->ГЕН->объект.пр-ма
Основная функция семантического анализатора:

- контроль контекстных условий, выполнение которых не может быть проверено на этапе синтаксического анализа, т.к. они не могут быть заданы с помощью КС/УКС - грамматик.

Примеры:

- в программе используется неописанная / описанная дважды переменная
- список фактических параметров функции не соответствует по количеству и/или типам списку формальных параметров
- тип выражения в условии операторов if, while в Паскале не является булевским

№8 – вар.9 либо №8 – вар.11

```
#include <iostream>
#include <list>
using namespace std;
void g(list<double> &lst)
{list<double>::const_iterator p=lst.begin();
 double s=0; int n=0;
 while (p!=lst.end())
 { s=s+*p; n++; p++;
 if (n!=0) lst.push_back(s/n);
 };
}
```

ибо ... $lst.push_back (s/lst.size())$

ОТВЕТЫ :: : Варианты 2 и 4 :: : СП и STL

№6 – вар.2 либо №1 – вар.4

- пошаговое выполнение программы (шаг=строка; с трассировкой внутри вызываемой функции и без нее)
- выполнение программы до строки, в которой в редакторе стоит курсор
- выделение выполняемой в данный момент строки
- приостановка выполнения программы:
 - можно запросить значение переменной
 - заказать вычисление некоторого выражения
 - можно изменить значения переменной и продолжить выполнение программы (! но редко какой отладчик позволяет изменять программный код, т.е. поддерживает частичную перекомпиляцию)
- расставить/снять точки останова, которые визуализируются в текстовом редакторе
- вся информация должна выдаваться в терминах исходной программы

№7 – вар.2 либо №2 – вар.4

исх.пр-ма -> ЛА->посл.лексем+таблицы->СА->внутр.предст.->КУ->ГЕН->объект.пр-ма
Функции СА:

- определить, имеет ли цепочка лексем структуру, заданную синтаксисом языка программирования
- зафиксировать эту структуру во внутреннем представлении программы

№8 – вар.2 либо №3 – вар.4

Контейнер – это класс, объекты которого предназначены для хранения других объектов. В библиотеку STL входят следующие контейнеры:

vector – одномерный вектор	list – двусвязный список
queue - очередь	deque – очередь с двумя концами
priority_queue - очередь с приоритетом	stack - стек
map – ассоциативный массив	multimap – ассоциативный массив, элементы которого могут иметь одинаковые ключи
set - множество	multiset – множество, которое может содержать одинаковые элементы

№9 – вар.2 либо №4 – вар.4

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <list>
using namespace std;
void g(vector<int> &v, list<int> &lst)
{
    list<int>::const_iterator p=lst.begin();
    while (p!=lst.end())
        {if (!(p%2)) v.push_back(*p); p++;}
    for (int i=0; i<v.size(); i++)
        cout<<v[i]<<" "<<endl;
    cout<<endl;
}
int main()
{
    vector<int> v; list<int> lst;
    for (int i=0; i<20; i++) lst.push_back(i);
    cout<<"list is created"<<endl;
    g(v,lst);
    return 0;
}
```