

- ✓ Проанализировать следующие грамматики:

$$\begin{array}{llll} 1. \quad S \rightarrow 0A \mid 1S & 2. \quad S \rightarrow aSBc \mid \varepsilon & 3. \quad S \rightarrow A0 \mid SI & 4. \quad S \rightarrow cASa \mid \varepsilon \\ A \rightarrow 1A \mid I & B \rightarrow bB \mid c & A \rightarrow AI \mid 0 & A \rightarrow aA \mid \varepsilon \end{array}$$

Никак не преобразовывая грамматики, выбрать одну из них для построения по грамматике корректного анализатора методом рекурсивного спуска, а другую - для анализатора по конечному автомату.

Выбор ОБОСНОВАТЬ. (По 10 баллов за каждый правильный и правильно обоснованный ответ)

- ✓ Какие языки порождают выбранные грамматики? (По 5 баллов за каждый правильный ответ)
- ✓ Каков тип этих языков по Хомскому? (По 5 баллов за каждый правильный ответ)
- ✓ Описать два класса *LexAn* и *SyntAn*, каждый из которых - производный от заданного класса *Base*: (По 25 баллов за каждый правильно в соответствие условию задачи описанный класс)

```
struct Base {
    static int n;
    Base (int t) { n *= t; }
    virtual void gc () = 0; // получает очередной символ анализируемой цепочки
    virtual const char * operator * (const char * str) = 0; // выполняет анализ цепочки str
    // по выбранной грамматике, возвращает строку-сообщение о
    // принадлежности (или нет) цепочки языку, порождаемому грамматикой.
    virtual ~Base () { cout << n << endl; }
};

int Base::n = 1;
```

- ✓ а также одну функцию *analyse (const char \* str)*, запускающую анализатор по входной цепочке. (10 баллов за правильно описанную функцию)
- такие, что в следующей функции *main ()* не будет ошибок:

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

int main() {
    string str;
    cin >> str; // ввод цепочки для анализа по конечному автомату
    const char * s = str.c_str(); // возвращает указатель на строку(цепочку) в смысле языка С
    analyse <LexAn> (s);

    cin >> str; // ввод цепочки для анализа методом рекурсивного спуска
    s = str.c_str();
    analyse <SyntAn> (s);
    return 0;
}
```

а при выполнении программы на экран будет выдано:

```
Yes!!! // или No! – в случае непринадлежности цепочки языку
Lucky number – 7
Success!!! // или Bad string! – в случае непринадлежности цепочки языку
Lucky number – 777
```

**Экзамен\_2021\_2. Ответы и критерии оценки**  
 Исходный балл - 100

1. Выбираем для анализа по КА регулярную грамматику, для которой автомат детерминирован – это №3 (другие или не регулярные, или анализ по ним недетерминированный)  
     - неверный выбор (нет обоснования) - **-10**
2. Для анализа РС-методом выбираем КС-грамматику, к которой метод применим, это № 2 (к другим метод неприменим: левая рекурсия, плохая ε-альтернатива, пересечение множеств *first*(...) в альтернативах)  
     - неверный выбор (нет обоснования) - **-10**

$$1) \quad \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow 0A \mid IS \\ A \rightarrow IA \mid I \end{array} \right. \quad 2) \quad \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow aSBc \mid \epsilon \\ B \rightarrow bB \mid c \end{array} \right. \quad 3) \quad \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow A0 \mid SI \\ A \rightarrow AI \mid 0 \end{array} \right. \quad 4) \quad \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow cASa \mid \epsilon \\ A \rightarrow aA \mid \epsilon \end{array} \right.$$

$$3. \quad L(2) = \{ a^n (b^{m_n} cc)^n \mid n \geq 0, m_n \geq 0 \} \quad \text{тип 2} - \textbf{-5} \\ 4. \quad L(3) = \{ 0 1^n 0 1^m \mid n, m \geq 0 \} \quad \text{тип 3} - \textbf{-5}$$

```

class LexAn : public Base {
    const char * p;
    char c;
    void gc() { c = *p++; } // нет функции - -10, неверная - -5
public:
    LexAn () : Base (7){} // нет конструктора или списка инициализации - -10
    const char * operator * (const char * str) { // неверный алгоритм - -15,
        try{ p = str; // мелкие ошибки - -2 за каждую
            enum state {H, A, S} CS;
            CS = H;
            do { gc();
                  switch(CS){
                      case H: if (c == '0') CS = A;
                                 else throw c;
                                 break;
                      case A: if (c == '0') CS = S;
                                 else
                                     if (c == '1');
                                     else throw c;
                                     break;
                      case S: if (c == '1');
                                 else
                                     if (c == '\0')
                                         return "Yes!";
                                     else throw c;
                 }
            }
            while(true);
        }
        catch(char){return "NO!";}
    }
~LexAn() { cout << "Magic number - "; }
};

```

```

class SyntAn : public Base {
    const char *p;
    void gc() { c = *p++; } // нет функции - -10, неверная - -5
    char c;
    void S() {
        if(c == 'a'){
            gc(); S(); B();
            if(c == 'c')
                gc();
            else
                throw c;
        }
    }
    void B() {
        if(c == 'b'){
            gc(); B();
        }
        else
            if(c == 'c') gc();
            else
                throw c;
    }
} // ошибки в РС-методе - -5 за каждую
public:
    SyntAn() : Base (111) {} // ошибки как в LexAn – караются 1 раз
    ~SyntAn() {cout << "Lucky number - ";}
    const char *operator * (const char *str) { // неверный алгоритм - -15,
        try { p = str; // мелкие ошибки - -2 за каждую
            gc();
            S();
            if(c == '\0')
                return "Success!!!";
            else
                throw c;
        }
        catch(char) { return "Bad string!"; }
    }
};

template <class T> // неверная функция - -10
void analyse (const char *str) {
    T t;
    cout << t * str << endl;
}

```

Неверный вывод - **-5** за каждый  
(1 и/или 3, 2 и/или 4 неверные строки вывода караются по одному разу)