

Белорусский государственный университет информатики и
радиоэлектроники

Факультет информационных технологий и управления

Кафедра интеллектуальных информационных технологий

Логические основы интеллектуальных систем

**ОТЧЁТ ПО
ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №1**

Студенты:	Макаренко А. И. Корсакова С. К.
Группа:	121701
Проверил:	Ивашенко В. П.

Минск 2023

Тема: Представление и синтаксическая обработка формул сокращённого языка логики высказываний.

Цель: Приобрести навыки программирования алгоритмов синтаксического разбора формул сокращённого языка логики высказываний.

Вариант (Н): Определить количество подформул заданного уровня в формуле сокращённого языка логики высказываний.

Теоретические сведения:

Лексическая грамматика сокращённого языка логики высказываний:

$\langle \text{логическая константа} \rangle ::= 1|0$
 $\langle \text{латинская заглавная буква} \rangle ::= A|B|C|D|E|F|G|H|I|J|K|L|M|N|O|P|Q|R|S|T|U|V|W|X|Y|Z$
 $\langle \text{отрицание} \rangle ::= !$
 $\langle \text{конъюнкция} \rangle ::= \vee$
 $\langle \text{дизъюнкция} \rangle ::= \&$
 $\langle \text{импликация} \rangle ::= ->$
 $\langle \text{эквиваленция} \rangle ::= \sim$
 $\langle \text{открывающаяся скобка} \rangle ::= ($
 $\langle \text{закрывающаяся скобка} \rangle ::=)$
 $\langle \text{бинарная связка} \rangle ::= \langle \text{эквиваленция} \rangle | \langle \text{конъюнкция} \rangle | \langle \text{дизъюнкция} \rangle | \langle \text{импликация} \rangle$

Грамматика сокращённого языка логики высказываний:

Φ – формула

$\langle \text{атомарная } \Phi \rangle ::= \langle \text{латинская заглавная буква} \rangle$
 $\langle \text{унарная сложная } \Phi \rangle ::= \langle \text{открыв. скобка} \rangle \langle \text{отрицание} \rangle \langle \Phi \rangle \langle \text{закрыв. скобка} \rangle$
 $\langle \text{бинарная сложная } \Phi \rangle ::= \langle \text{открыв. скобка} \rangle \langle \Phi \rangle \langle \text{бин. связка} \rangle \langle \Phi \rangle \langle \text{закрыв. скобка} \rangle$
 $\langle \text{сложная } \Phi \rangle ::= \langle \text{унарная сложная ф-ла} \rangle | \langle \text{бинарная сложная ф-ла} \rangle$
 $\langle \Phi \rangle ::= \langle \text{логическая константа} \rangle | \langle \text{атомарная } \Phi \rangle | \langle \text{сложная } \Phi \rangle$

Подформула – подстрока формулы, которая тоже является формулой.

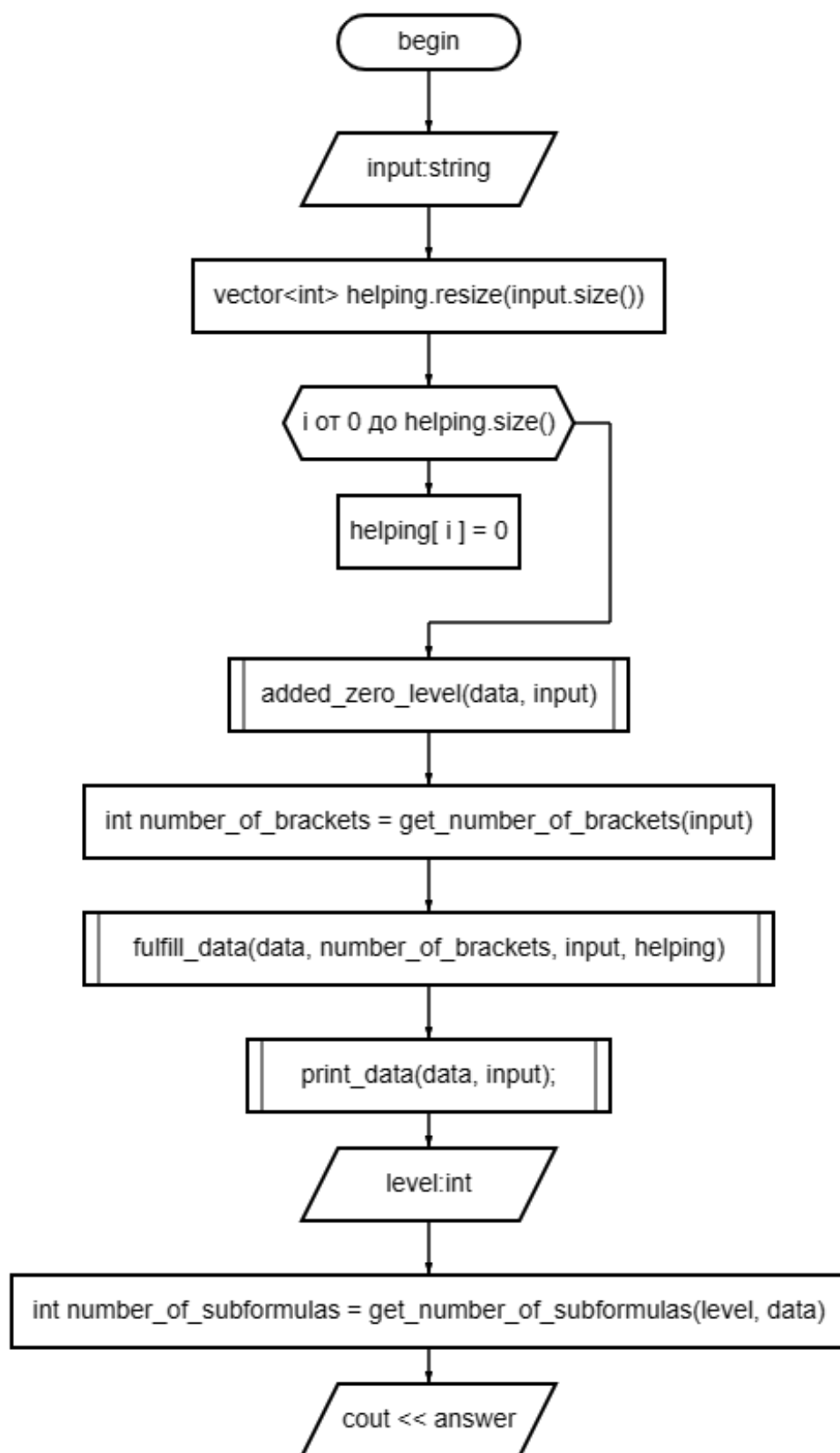
Принцип работы программы:

1. Пользователь вводит корректную формулу сокращённого языка логики высказываний. Формула сохраняется в виде строки.
2. Создаётся вспомогательный вектор *helping*, заполненный нулями; длина вектора равна длине строки формулы.
3. Далее функция *added-zero-level* находит все атомарные подформулы из строки формулы и сохраняет их индексы в строке формулы в отдельном векторе *data*. Вместе с этим сохраняет в *data* и уровень атомарных формул, а именно уровень 0.
4. Функция *get-number-of-brackets* подсчитывает количество открывающихся и закрывающихся скобок в строке формулы, чтобы определить необходимое количество итераций для поиска всех подформул. Данное количество сохраняется в переменную *number-of-brackets*.
5. Вызывается функция *fulfill-data*, в которой с помощью цикла *while* происходит поиск подформул. Цикл повторяется *number-of-brackets*-раз
 - (a) В цикле происходит поиск такого символа строки формулы, чтобы он был равен открывающейся скобке и в соответствующей ячейке вспомогательного вектора *helping* был равен 0 (означает, что скобка еще не была найдена). Если такой символ найден, то во вспомогательном векторе *helping* ячейка с индексом символа помечается как 1.
 - (b) Далее происходит поиск такого символа строки формулы, чтобы он был равен закрывающейся скобке и во вспомогательном векторе *helping* был равен 0 (означает, что скобка еще не была найдена). Если такой символ найден, то во вспомогательном векторе *helping* ячейка с индексом символа помечается как 1.
 - (c) Происходит проверка на наличие строки подформулы в векторе *data*, чтобы предотвратить ненужное дублирование одинаковых подформул.
 - (d) Вызывается функция *define-level*, которая определяет уровень строки подформулы.
 - i. Если подформула еще не была найдена, то индексы открывающейся и закрывающейся скобок сохраняются в *data* вместе с уровнем строки подформулы.
6. Пользователь вводит необходимый уровень подформул.
7. Вызывается функция *get-number-of-subformulas*. Её результат и есть количество подформул с заданным уровнем.
8. Вывод ответа в консоль.
9. Конец программы.

Пример выполнения программы:

```
Input the formula
(((A&B)~(!C))&((C&D)~(A&B)))&((F&A)~(!C))
Level: 0    A
Level: 0    B
Level: 0    C
Level: 0    D
Level: 0    F
Level: 1    (A&B)
Level: 1    (!C)
Level: 1    (C&D)
Level: 1    (F&A)
Level: 2    ((A&B)~(!C))
Level: 2    ((C&D)~(A&B))
Level: 2    ((F&A)~(!C))
Level: 3    (((A&B)~(!C))&((C&D)~(A&B)))
Level: 4    (((((A&B)~(!C))&((C&D)~(A&B)))&((F&A)~(!C)))
Input the nessesity level of subformula:
2
Number of subformulas with the 2 level is 3
```

Вывод: Выполнение задачи требовало понимания грамматики сокращенного языка логики высказываний и подформулы формулы. Разработанный алгоритм позволяет отыскивать все подформулы формулы сокращённого языка логики высказываний и определить их уровень.



Блок-схема