# МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ «ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА»

Інститут комп'ютерних наук та інформаційних технологій Кафедра систем штучного інтелекту



Лабораторна робота №1 з курсу "Дискретна математика"

> Виконав: ст. гр. КН-110 Петров Кирил

Викладач: Мельникова Н.І.

#### Тема:

"Моделювання основних логічних операцій"

### Мета роботи:

Ознайомитись на практиці із основними поняттями математичної логіки, навчитись будувати складні висловлювання за допомогою логічних операцій та знаходити їхні істинностні значення таблицями істинності, використовувати закони алгебри логіки, освоїти методи доведень.

### Теоретичні відомості:

**1.1.** Основні поняття математичної логіки. Логічні операції Просте висловлювання (атомарна формула, атом) — це розповідне речення, про яке можна сказати, що воно *істинне* (Т або 1) або *хибне* (F або 0), але не те й інше водночас.

Складне висловлювання — це висловлювання, побудоване з простих за допомогою логічних операцій (логічних зв'язок). Найчастіше вживаними операціями є 6: заперечення (читають «не», позначають  $\neg$ ,  $\neg$ ), кон'юнкція (читають «і», позначають  $\wedge$ ), диз'юнкція (читають «або», позначають  $\vee$ ), імплікація (читають «якщо ..., то», позначають  $\Rightarrow$ ), альтернативне «або» (читають «додавання за модулем 2», позначають  $\oplus$ ), еквівалентність (читають «тоді і лише тоді», позначають  $\Leftrightarrow$ ).

**Тавтологія** — формула, що виконується у всіх інтерпретаціях (тотожно істинна формула). **Протиріччя** — формула, що не виконується у жодній інтерпретації (тотожно хибна формула). Формулу називають **нейтральною**, якщо вона не є ні тавтологією, ні протиріччям (для неї існує принаймні один набір пропозиційних змінних, на якому вона приймає значення Т, і принаймні один набір, на якому вона приймає значення F). **Виконана формула** — це формула, що не є протиріччям (інакше кажучи, вона принаймні на одному наборі пропозиційних змінних набуває значення T).

## Варіант № 4

## Завдання 1:

1. Формалізувати речення:

Якщо 2 — просте число, то це найменше просте число, якщо 2 — найменше просте число, то 1 не  $\varepsilon$  простим числом; число 1 не  $\varepsilon$  простим числом, отже 2 - просте число.

Нехай:

Число  $\varepsilon$  простим – P

Число  $\epsilon$  найменшим – Q

$$x=2$$

$$y=1$$

Тоді формалізоване речення буде мати вигляд:

$$((P(x) \rightarrow (Q(x) \land P(x)) \rightarrow \neg P(y) \rightarrow P(x))$$

2. Побудувати таблицю істинності для висловлювань:

$$x \Rightarrow ((x \lor y) \lor z);$$

X	y	Z	x∨y	$(x \lor y) \lor z$	$x \rightarrow ((x \lor y) \lor z)$
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	1
0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1
1	0	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1
1	1	1	1	1	1

3. Побудовою таблиць істинності вияснити чи висловлювання  $\varepsilon$  тавтологіями або суперечностями:

$$((p \to q) \land (\bar{q} \to r)) \lor (p \to \bar{r})$$

$$1.p \rightarrow q = A$$

$$2.q\rightarrow r=B$$

$$3.(p{\rightarrow}q){\wedge}(q{\rightarrow}r){=}A{\wedge}B$$

$$4.p\rightarrow !r=C$$

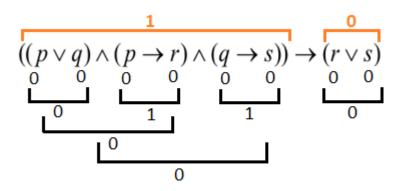
p	q	r	!q	!r	A	В	A∧B	С	(A∧B)∨C
0	0	0	1	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	1	1	1	1
0	1	0	0	1	1	1	1	1	1
0	1	1	0	0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	0	0	0	1	1
1	0	1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	0	1	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	1	1	1	1	1

Висловлювання не  $\varepsilon$  ні тавтологією, ні суперечністю.

4. За означенням без побудови таблиць істинності та виконання еквівалентних перетворень перевірити, чи є тавтологіями висловлювання:

$$((p \lor q) \land (p \to r) \land (q \to s)) \to (r \lor s)$$

Висловлювання не є тавтологією, якщо хоча б у одному з випадків воно буде хибним. Для цього (( $p \lor q$ )  $\land$  ( $p \to r$ ) $\land$ ( $q \to s$ )) має дорівнювати 1, а ( $r \lor s$ ) – 0. Але інтерпретації коли данна формула дорівнює 0 не існує, тому це висловлювання не є тавтологією.



5. Довести, що формули еквівалентні:

$$(p \to q) \to r$$
 to  $p \to (q \to r)$ 

p	q	r	$p \rightarrow q$	$(p \rightarrow q) \rightarrow r$	q→r	$p \rightarrow (q \rightarrow r)$
0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	0	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	1	1

Формули не еквівалентні.

# Додаток 2

Програма:

$$x \Rightarrow ((x \lor y) \lor z)$$

У 5 рядку оголошуємо змінні типу int.

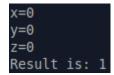
У 6 – 19 рядках просимо ввести значення змінних.

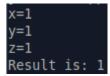
У 21 рядку присвоюємо змінній В значення висловлювання (x∨y)∨z мовою С.

У 22-28 рядках за допомогою if-else створюємо висловлювання  $x \rightarrow ((x \lor y) \lor z)$ 

```
1 #include <stdio.h>
 2 #include <stdlib.h>
 3 int main()
 4 {
 5 int x,y,z,B;
 6 do{
 7 printf("x=");
 8 scanf("%d",&x);
 9 }
10 while(x>1 || x<0);
11 do{
12 printf("y=");
13 scanf("%d",&y);
14 }
15 while (y>1 | | y<0);
16 do{
17 printf("z=");
18 scanf("%d",&z);}
19 while(z>1 || z<0);
21 B=(x||y)||z;
22 if (x==1 \&\& B==0)
23 {
24 printf("Result is: 0\n");
25 }
26 else{
27 printf("Result is: 1\n");
29 return 0;
30 }
```

#### Результати:





#### Висновки:

Ми знайомились на практиці із основними поняттями математичної логіки, навчились будувати складні висловлювання за допомогою логічних операцій та знаходити їхні істинностні значення таблицями істинності, використовувати закони алгебри логіки, освоїли методи доведень.