

Вариант N3 ~~Стр.~~ Стр. N1

Задача N1

$$(5) I_{\text{текст}} = 460 \cdot 16 \cdot x \text{ сум} - \text{ТЕКСТ (Имп. бд)} \quad \text{Имп. бд}$$

$$I_{\text{изб.}} = 250 \cdot 440 \cdot 3 \cdot y \text{ сум} - \text{изб.}$$

x - кол-во стр. с текстом

y - с изб.

x+y=?

$$I_{\text{текст}} = \frac{I_{\text{изб.}}}{60}$$

$$I_{\text{текст}} + I_{\text{изб.}} = 2,5 \text{ Мб}$$

$$230 \cdot 440 \cdot 3 \cdot y + \frac{230 \cdot 440 \cdot 3 \cdot y}{60} = 2,5 \text{ Мб}$$

$$\frac{61 \cdot 230 \cdot 440 \cdot 3 \cdot y}{60} = 2,5 \text{ Мб}$$

$$61 \cdot 230 \cdot 440 \cdot 3 \cdot y = 150 \text{ Мб}$$

$$y = \frac{1 \cdot 1024 \cdot 1024 \cdot 84}{61 \cdot 46 \cdot 44}$$

$$y = \frac{4194304}{65941} \approx 64 \text{ стр.}$$

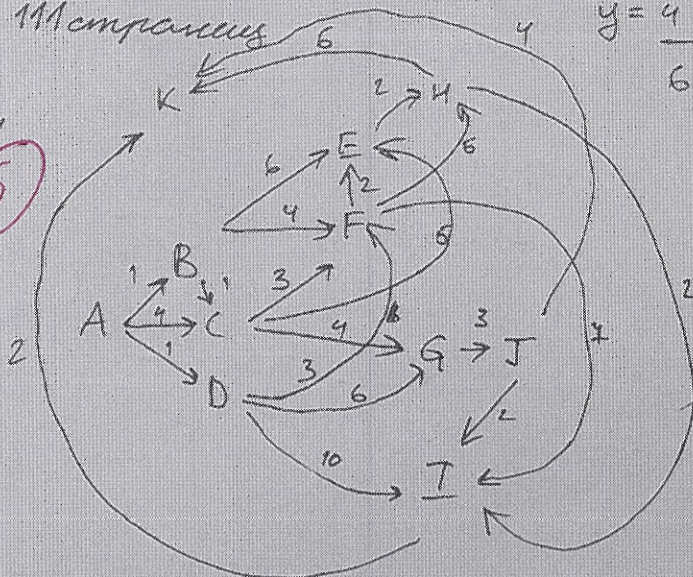
$$x = \frac{230 \cdot 440 \cdot 3 \cdot 64}{60 \cdot 46 \cdot 16} = \frac{440 \cdot 12}{120 \cdot 10} = 44$$

$$x+y = 44+64 = 111 \text{ страниц}$$

Ответ: 111 страниц

Задача N4

(5)



Мы построили
граф дорог
по представленной
таблице

Связка К- не используется
в решении на ABC
(анал)

Связку НК - тоже не будем использовать, H-I-K - короче на 2

Кратчайший путь A-D-F-E-H-I-K, его длина 12.

Он кратчайший, т.к., скорее, H-I-K - кратчайшая цепочка
кратчайший путь в H - из E, а в E из A быстрее всего
попасть через путь A-D-F-E. Другие кандидаты будут
быть более.

Ответ: A D F E H I K

Вариант N 3

Смп. N 2.

Задача N 6 8

A	xfl	
B	nau	
C	zuc	zg D

Составили таблицу истинности

кp	x	z	zg	F
A	B	C	D	
1	0	0	0	1
0	1	0	0	1
0	0	1	0	1
1	1	0	0	1
0	0	0	1	1
0	0	1	1	1
1	0	0	1	1
0	0	0	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	0

Запишем СДНФ по таблице:

$$(\overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D}) \vee (\overline{A}B\overline{C}\overline{D}) \vee (\overline{A}\overline{B}C\overline{D}) \vee (A\overline{B}\overline{C}\overline{D}) \vee (\overline{A}\overline{B}\overline{C}D) \vee (\overline{A}\overline{B}CD) \vee (A\overline{B}\overline{C}D)$$

Упростим данное выражение: $\overline{B}\overline{C}(A\overline{D} \vee \overline{A}D \vee AD) \vee \overline{A}\overline{B}(C\overline{D} \vee CD) \vee \overline{C}\overline{D}(\overline{A}B \vee AB)$

$$\overline{B}\overline{C}(A(0 \vee \overline{D}) \vee \overline{A}D) \vee \overline{A}\overline{B}(C(\overline{D} \vee D)) \vee \overline{C}\overline{D}(B(\overline{A} \vee A))$$

$$\overline{B}\overline{C}(A \vee \overline{A}D) \vee \overline{A}\overline{B}C \vee \overline{C}\overline{D}B$$

$$\overline{B}\overline{C}A \vee \overline{B}\overline{C}AD \vee \overline{A}\overline{B}C \vee \overline{C}\overline{D}B \quad \text{ДНФ}$$

Ответ: $\overline{A}\overline{B}\overline{C} \vee \overline{A}\overline{B}C \vee \overline{C}\overline{D}B \vee \overline{A}\overline{B}\overline{C}D$

Вариант 3

Смр. N3

Задача N4

Задача программиста на C++ (отработка)

①

while (A[i] > 30)

while (A[i] > 30) {

while (a[i] > 30)

while (a[i] > 30) {

a = a[i];

a[i] = a[i];

a[i] = a[i];

i++;

i--;

i = N

N = a[i] / 23

cout << t

массив

Будет дан массив из 60 элементов

1 2 3 ... 55 56 57 58 59 60

i = 60 t = 0 n = 30

Далее программа будет менять
местами значения в массиве,
пока A[30] не станет равно 60,
эти значения, + будет равно 30

i = 60;

n = 23 Первый цикл начнется внове

53 > 23 - второй цикл начнется

и не выйдет 30 i = 51 и A[30] = 60, равный 60 становится
цели

Значит + будет увеличиваться каждый раз на 1 элемент

Поэтому + будет равен 30 + 29 + 28 + 27 + 26 + 25 + 24 + 23 + 22 + 21

+ 20 + 19 + 18 + 17 + 16 + 15 + 14 + 13 + 12 + 11 + 10 + 9 + 8 + 7 + 6 + 5 + 4 +

3 + 2 + 1 = 30 + 1 + 28 + 2 + 27 + 3 + 26 + 4 + 25 + 5 + 24 + 6 + 23 + 7 + 22 + 8

+ 21 + 9 + 20 + 10 + 19 + 11 + 18 + 12 + 17 + 13 + 16 + 14 + 15 = 436.

Ответ: t = 436

Варенум 3 Сир N4

N 8

(110)

Росеть	Уши	Размер	Аппетит	Масса сир.	Ден. н.	Дан.	Бродя.
A	192.168.153.257	1510 510	192.168.152.64/23				192.168.153.255
B	192.168.154.254	254	192.168.154.0/24			192.168.154.0 - 192.168.154.255	192.168.154.255
C	192.168.155.126	126	192.168.155.0/25			192.168.155.0 - 192.168.155.127	192.168.155.127
Агу-7	192.168.155.158	30	192.168.155.128/24			192.168.155.128 - 192.168.155.159	192.168.155.159
Рост ОХР	192.168.155.144	14	192.168.155.160/28			192.168.155.160 - 192.168.155.175	192.168.155.175
И-отгел	192.168.155.178	178	192.168.155.176/30			192.168.155.176 - 192.168.155.179	192.168.155.179

N 3

(10)

Мум - осн/бен - 5-15 - 207г

Мум - бен. - 10-12 - 49г

Мум - осн/бен. - 10-12 - 111г

М/Хен - бен. - 10-12 - 83г

М/Хен - осн/бен. - 10-15 - 262г

М/Хен - осн/бен. - 5-12 - 312г

Хен - бен - 5-15 - ?

Мум - осн - 10-12 Сигет
содержать 111 - 49 записи
= 62г.

Хен - бен - 10-12 содержание
83 - 49 = 34г.

Вариант 3 Сер. № 5

№ 5) Представили себе 12 канisters

[illegible]

Возьмём по капле из 6 из них и содерём вместе

Откуда тогда полоску, мы определили, в какой шестёрке
капистр 2д. ~~Капистр 2д~~ Если прибор фиксирует 2д
- 2д в шести ^{капистрах} ~~капистрах~~, откуда бранн, иначе в других 6

Друг шестёрку разобьём на тройки $\overset{I}{000}$ и $\overset{II}{000}$

Собираем по 3 банки вместе (3 с I и 3 со II), с помощью ещё одной пеналки определяем, где тройка канisters с одной адевитой. Если тройка адевита - канisters в ней, иначе в другой. У нас есть 0 0 0, где 1 канister с адевитой.

Проверяем 2 каннестры, опустив туда по одной полоске и $\frac{1}{2}$ гарантировано определяем зловонного вогу. (каннестр)
Испытавав 4 полоски мы определили злов каннестру с злов.

№ 9) Объявить массив на 12 ²~~8~~ элементов. Из C++

```
#include <string>
#include <iostream>
```

```
#include <iostream>
```

```
using namespace std;
```

```
int main () { while(1>0) {
```

```
int a[122];
```

```
int k=0, i=0;
```

```
string s;
```

```
cin >> S;
```

```
if (s.find("add" != -1) { cout << i << endl cout << i << endl
```

```
if (!a[i]) { cin >> a[i];
```

```
cin >> a[i+1];
```

$$c, n \gg a[i+2]$$
$$i + - + - 3$$

~~else~~