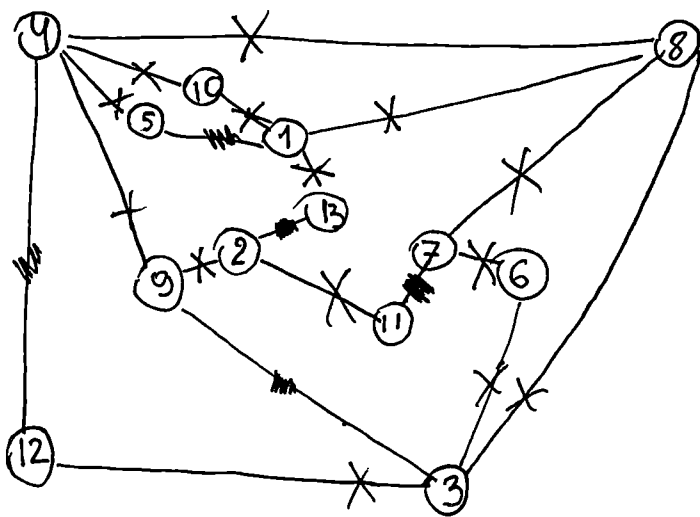


№ 5

Пусть  $m$  - выбираем ребро для паросочетания  
 $x$  - "выбрасываем" ребро



Такого парасочетания не существует Длина наибольшего возможного парасочетания равна 5 Для доказательства рассмотрим граф нужно найти оптимальную стратегию ~~выбора~~ <sup>выбирания</sup> ребер "Оптимальная вершина" - та, после выбора которой мы обрасываем минимальное количество ребер (имеет общие вершины с наименьшим количеством ребер)

1) Проведем оптимальный маршрут одним из лучших ребер для начала будет ребро  $7 \rightarrow 11$ , тк вершины 7 и 11, кроме него имеют всего 3 ребра (меньше в графе нет) уходят ребра  $7 \rightarrow 6, 7 \rightarrow 8, 2 \rightarrow 11$

2) Следующее "хорошее" ребро  $2 \rightarrow 13$ , уходят  $1 \rightarrow 13, 2 \rightarrow 9$

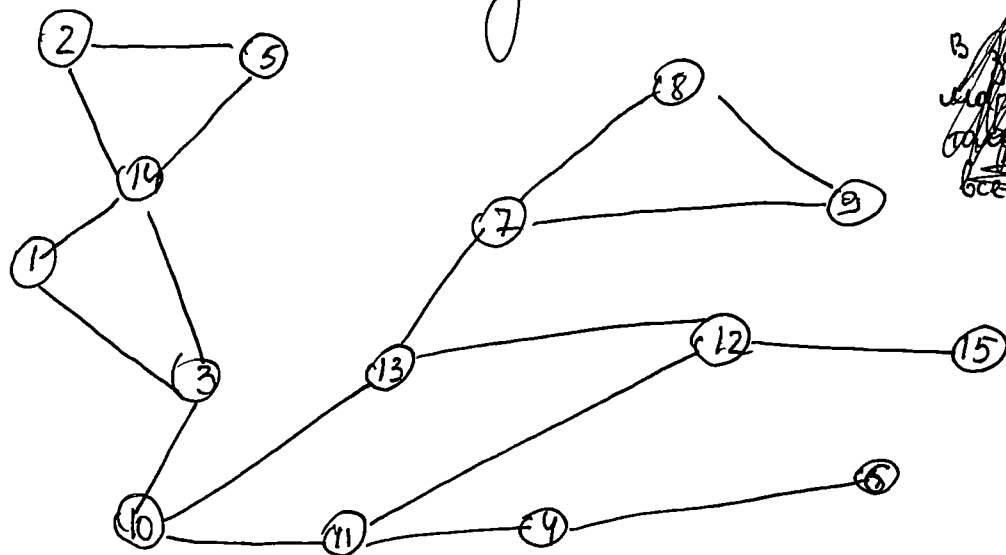
3) Берем  $1 \rightarrow 5$ , уходят  $1 \rightarrow 8, 1 \rightarrow 10, 5 \rightarrow 4$

4) Берем  $9 \rightarrow 3$ , уходят  $6 \rightarrow 3, 8 \rightarrow 3, 12 \rightarrow 3, 9 \rightarrow 4$

5) Берем любое из оставшихся ребер (не принципиально тк они все сходится в одну вершину, остальные уходят)  
 Я взяла  $4 \rightarrow 12$

В итоге получилось, что наибольший размер  $\mu = 5$ , больше невозможно  
 здесь рассмотренный случай самый оптимальный

# Задача 4



~~В данном не сказано что маршрут должен проходить по всем ребрам, так как маршрут должен проходить по всем ребрам, если бы~~

05

~~Такого маршрута не существует~~ <sup>, если нужно пройти по всем ребрам</sup> Докажем

У графа есть вершины 15 и 6, они ни с чем не связаны => могут являться только началом или концом маршрута

Также у графа есть ребра  $10 \rightarrow 3$  и  $13 \rightarrow 7$  из которых можно прийти только в замкнутые петли (из петель 1 выход), значит ~~они~~ чтобы по ним пройти они должны являться только началом или концом маршрута, но это невозможно, ведь у нас есть вершины 15 и 6. Противоречие => в графе не существует последовательности по всем различным ребрам, то есть не существует маршрута

УТОЖ

Линия отреза

Бланк ответов

Задача 3 = 120

$$(a \wedge b) \vee (a \rightarrow c)$$

Запишем таблицу истинности для этого логического высказывания

a	b	c	$a \wedge b$	$a \rightarrow c$	$(a \wedge b) \vee (a \rightarrow c)$	$a \downarrow a$	$b \downarrow b$	$c \downarrow c$	$(a \downarrow a) \downarrow (b \downarrow b)$	$(a \downarrow a) \downarrow c$	$(a \downarrow a) \downarrow c \downarrow (b \downarrow b)$
0	0	0	0	1	1	1	1	1	0	0	0
0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	0
0	1	0	0	1	1	1	0	1	0	0	1
0	1	1	0	1	1	1	0	0	0	1	0
1	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1
1	0	1	0	1	1	0	1	0	0	1	0
1	1	0	1	0	1	0	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0

Высказывание будет считаться аналогичным этому, если его таблица истинности будет равна крайней правой столбцу нашей таблицы. Заметим, что в последней таблице все 1, и один 0 при  $a=1, b=0, c=0$

Опираясь на эти данные попробуем подобрать ~~выражение~~ высказывание, в котором будет использоваться только стрелка Пирса и скобки

~~Зная это методом перебора рассмотрим возможные варианты~~  
 $a \downarrow a$  будет давать выражение обратное  $a$ ,  $b \downarrow b$  обратное  $b$   
 продолжим нашу таблицу некоторыми новыми значениями  
 Зная это методом перебора

Пусть в табл  $(a \downarrow a) = \neg a$   
 $(b \downarrow b) = \neg b$

используем  $[]$  для удобства

продолжение таблицы

a	b	c	$((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow ((a \downarrow a) \downarrow c)$	$((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow ((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow (b \downarrow b)$
0	0	0	1	1
0	0	1	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	0	0
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	0	0

Раскрывая таким образом получаем выражение

$$(((a \downarrow a) \downarrow (b \downarrow b)) \downarrow (((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow ((a \downarrow a) \downarrow c))) \downarrow (((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow ((a \downarrow a) \downarrow c) \downarrow (b \downarrow b))$$

$$S = 2$$

$$= 105$$

$$0 \leq A, B < 1024$$

Посчитаем количество подходящих пар

10 бит  $\Rightarrow$  может быть максимум 10 позиций 1 к нулю  
полиномиально, то представим числа  $ABCDEDCBA$  или  $1ABCDDCBA$

Знаем, что  $a+b=S$   $a \leq b \Rightarrow \frac{S}{2} + 1$ , тк полиномиально

Так же очевидно, что в наших случаях числа будут от 513 до

1023 и будет 16 вариантов, для которых мы можем  
рассчитать значение  $\Rightarrow$  после подсчетов получается, что

количество подходящих нам пар будет равно 6152

$$S = 1 \quad OS$$

Известно, что на каждое число выделяется 2 байта памяти  
~~звук~~ 1 байт = 8 бит  $\Rightarrow$  2 байта = 16 бит, тогда каждое  
число может состоять максимум из 16 символов

Для нахождения тройки требуется решить систему из  
4-х уравнений с 4 неизвестными

$$\begin{cases} (x \& z) | (x \& y) = 19528 \\ z \& (x | y) = 31945 \\ x \& (y \oplus z) = 19548 \\ x \oplus (y | z) = 12417 \end{cases}$$

• данные операции будут  
выполняться побитно  
Побитные операции отличаются  
от обычных они выполняются  
для каждого бита (числа)  
отдельно

Выразим значения и подставим в другие уравнения

$$x = 19548 \oplus (y \oplus z)$$

$$\frac{19548}{y \oplus z} \oplus (y | z) = 12417$$

пусть "0" - побитовое значение  
"1" - побитовое значение  
"O" - побитовое значение

~~НЕ хватает времени  
для решения~~

Линия отреза

Бланк ответов

~~3~~  
~~Иванов~~ 2

~~Иванов~~ 04.04.2024

