

2.1  
 $N$  - кількість регіонів

2.1

Припустимо, що кожен регіон, це <sup>вершина</sup> ~~вузол~~  
графу

$M = \frac{N(N-1)}{2}$  — максимальна кіль-сть

зв'язків у графові, при умові,  
що кожен має зв'язок з кожним

у ~~правильній~~ ~~графі~~ conflict перевіряється

то при предикаті, отже, загальна  
кількість обчислень:

$$O = 3 \cdot \frac{N(N-1)}{2}$$



2.2.1

factorial(5, 2)

5 > 0, 4 is 5-1, f(4, 24), 2 is 5-24,

тыт гай нормален  
✓ Smellene

A тыт bringi  
ayge false

2.2.2.

$f(3, 1, 6)$

$3 > 0$

$3 \text{ is } 3 \cdot 1$

$2 \text{ is } 3 - 1$

$f(2, 3, \underline{6})$

$2 > 0$

$6 \text{ is } 2 \cdot 3$

$1 \text{ is } 2 - 1$

$f(1, 6, 6)$

$1 > 0$

$6 \text{ is } 1 \cdot 6$

$0 \text{ is } 1 - 1$

$f(0, 6, 6)$

true



2.2.2

$f(2, 1, F)$

2 > 0,

2 is 2-1

1 is 2-1

$f(1, 2, 2)$

1 > 0,

2 is 2-1

0 is 1-1

$f(0, 2, 2)$

$f(0, F, F)$

$F = 2$



2.2.2

Різнице підходів з 2.2.1 і 2.2.2

у тому, що для отримання результату

ми спочатку робимо виклик

“ $f-y$ ” рекурсивно, а потім озікуємо

на результат, щоб помножити.

У випадку з 2.2.2 ми спочатку

множимо, а потім викликаємо

“ $f-y$ ” для того, щоб зробити

наступну “ітерацію” множення,

і таким чином поки не дійдемо

до базового випадку.



$\frac{2 \cdot 3!}{}$

move(3, left, right, center)

$3 > 1$ , ~~2~~ is ~~2~~ - 1, move(2, left, center, right)

move(1, left, right, —) move

x3, zecho, skla gne zabganku

зато не курсера