

Тезис  $G_1, G_2$  - дискретно-треуг.  $\Rightarrow G_1 \times G_2$  тоже  
 г-во:  $d_1 = \text{diam}(G_1), d_2 = \text{diam}(G_2) \Rightarrow \text{diam}(G_1 \times G_2) = d_1 + d_2$   
 Проверим определение.

$$(u_1, v_1), (u_2, v_2) \in V(G_1 \times G_2)$$

$$\underbrace{\rho_{G_1 \times G_2}((u_1, v_1), (u_2, v_2))}_a = \underbrace{\rho_{G_1}(u_1, u_2)}_{a_1} + \underbrace{\rho_{G_2}(v_1, v_2)}_{a_2}$$

$b, c \leq d_1 + d_2$  :  $(a, b, c)$  удовл. нер-ву  $\Delta$

$$\text{Нужно г-н } \exists (u_3, v_3) : \begin{cases} \rho_{G_1 \times G_2}((u_1, v_1), (u_3, v_3)) = b \\ \rho_{G_1 \times G_2}((u_2, v_2), (u_3, v_3)) = c \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \rho_{G_1}(u_1, u_3) + \rho_{G_2}(v_1, v_3) = b \\ \rho_{G_1}(u_2, u_3) + \rho_{G_2}(v_2, v_3) = c \end{cases}$$

Достаточно разбить треугольник  $(a, b, c)$  на два:  $(a_1, x, y) + (a_2, b-x, c-y)$ , где все стороны 1-ого  $\leq d_1$ , все стороны 2-ого  $\leq d_2$ .

$G_1, G_2$  дискр. треуг.  $\Rightarrow \exists u_3 \in V(G_1) \exists v_3 \in V(G_2)$

такие что  $\rho_{G_1}(u_1, u_3) = x, \rho_{G_1}(u_2, u_3) = y$

$$\rho_{G_2}(v_1, v_3) = b-x, \rho_{G_2}(v_2, v_3) = c-y$$

$\Rightarrow (u_3, v_3)$  построена.

Осталось научиться так разбивать треугольник на 2.

Утв. 1  $\forall$  треуг.  $(a, b, c) \forall a_1, a_2: a_1 + a_2 = a$

$\exists$  разбиение  $(a, b, c) = (a_1, b_1, c_1) + (a_2, b_2, c_2)$

такое что  $a_1 \geq b_1, c_1$

г-во: Мат. индукция по  $a$ .

База:  $a_1 = 0$ .  $(a, b, c) = (0, 0, 0) + (a, b, c)$

Переход:  $a_1 \rightarrow a_1 + 1$ . Имеем разбиение  $(a_1, b_1, c_1) + (a_2, b_2, c_2)$ .

Разберем 4 случая:

①  $a_2 = b_2 = c_2$

$$(a, b, c) = (a_1 + 1, b_1 + 1, c_1 + 1) + (a_2 - 1, b_2 - 1, c_2 - 1)$$

②  $b_2 \neq c_2$  Уменьшим  $a_2$ ,  $\max(b_2, c_2) > 0$

$$(a, b, c) = (a_1 + 1, b_1 + 1, c_1) + (a_2 - 1, b_2 - 1, c_2), \text{ если } b_2 > c_2$$

③  $a_2 \leq b_2 = c_2$

$$(a, b, c) = (a_1 + 1, b_1 + 1, c_1 + 1) + (a_2 - 1, b_2 - 1, c_2 - 1)$$

④  $a_2 \geq b_2 = c_2 \Rightarrow b_1, c_1 \geq 0$

$$(a, b, c) = (a_1 + 1, b_1 + 1, c_1) + (a_2 - 1, b_2 - 1, c_2)$$

т.т.г.

Утв. 2 Пусть дан треуг.  $(a, b, c), a_1 + a_2 = a, a_1 \leq d_1, a_2 \leq d_2$

Все стороны  $\leq d_1 + d_2$ . Тогда  $\exists$  разбиение

$$(a, b, c) = (a_1, b_1, c_1) + (a_2, b_2, c_2), \text{ такое что } \begin{cases} a_1, b_1, c_1 \leq d_1 \\ a_2, b_2, c_2 \leq d_2 \end{cases}$$

г-во: По Утв. 1  $\exists$  разбиение

$$(a_1, b_1, c_1) + (a_2, b_2, c_2), \text{ такое что } a_1 \geq b_1, c_1$$

$a_1 \leq d_1 \Rightarrow b_1, c_1 \leq d_1$ . Хотим:  $b_2, c_2 \leq d_2$ .

Гипотеза: Пусть дано разбиение  $(a, b, c) = (a_1, b_1, c_1) + (a_2, b_2, c_2)$

где  $a_1 \leq d_1, a_2 \leq d_2, \underline{b_1, c_1 \leq d_1}, a, b, c \leq d_1 + d_2$ , тогда  $\exists x, y$  до

что  $(a_1, b_1 - x, c_1 + y) + (a_2, b_2 + x, c_2 - y) = (a, b, c)$  - разб.

удовл. искомому свойству.

Мат. индукция по  $b_2$ . Найдем обшности случаи  $b_2 \geq c_2$ .

База:  $b_2 \leq d_2 \Rightarrow x = y = 0$ , т.к.  $d_2 \geq a_2, d_2 \geq b_2 \geq c_2$ .

Переход:  $b_2 - 1 \rightarrow b_2$ .

3 случая:

①  $b_2 \geq c_2 > d_2$

Уменьшим  $b_2, c_2$  на 1, увеличим  $b_1, c_1$  на 1.

$$\Rightarrow b_1 \leq d_1, \text{ т.к. иначе } b_2 \geq d_2 \text{ и } b_1 > d_1 \Rightarrow b > d_1 + d_2$$

Аналогично  $c_1 \leq d_1$ . Далее предположение индукции.

②  $c_2 \leq d_2$  и  $c_1 < d_1$

Тогда  $b_2 \downarrow, c_2 \downarrow, b_1 \uparrow, c_1 \uparrow$

$$\Rightarrow c_1 \leq d_1, b_2 \leq d_1, \text{ т.к. иначе } b > d_1 + d_2$$

③  $c_2 \leq d_2$  и  $c_1 = d_1$

$$\Rightarrow b_2 \downarrow, b_1 \uparrow$$

$$(a_2, b_2, c_2) \text{ валидный тр, т.к. } b_2 \leq d_2 \geq a_2, c_2$$

$$(a_1, b_1, c_1) \text{ валидный, иначе } b_1 > a_1 + c_1 = a_1 + d_1 \geq d_1$$

$$\text{Приме, т.к. } b = b_1 + b_2 \geq d_1 + d_2$$

т.т.г.