

$$\boxed{\geq 5} \quad \forall d \left(\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1) \Leftrightarrow \text{istnieje drzewo o wierzchołkach } d \right)$$

\Leftrightarrow) Drzewa mają $n-1$ krawędzi

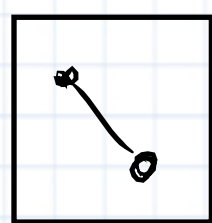
$$2|E| = \sum_{v \in V} \deg(v) \Rightarrow 2(n-1) = \sum_{i=1}^n d_i$$

\Rightarrow) Indukcja

• Baza ($n=2$):

$$d_1, d_2 > 0$$

$$d_1 = d_2 = 1$$



• Krok $\left(\begin{array}{l} \text{Zał: } \forall d \left(\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1) \Rightarrow \text{istnieje drzewo o wierzchołkach } d \right) \\ \text{Cd: } \forall d \left(\sum_{i=1}^{n+1} d_i = 2n \Rightarrow \text{istnieje drzewo o wierzchołkach } d \right) \end{array} \right)$

$$(d_1, \dots, d_{n-1}, d_n, d_{n+1}), d_i \geq 1$$

Obserwacja:

$$\exists d_k: d_k = 1$$

Gdyby tak nie było ($\forall i d_i \geq 2$)

$$\sum_{i=1}^{n+1} d_i \geq 2(n+1) > 2n \quad \text{⚡}$$

Założymy (bez straty ogólności)

$$d_1 \geq 2$$

$$d_{n+1} = 1$$

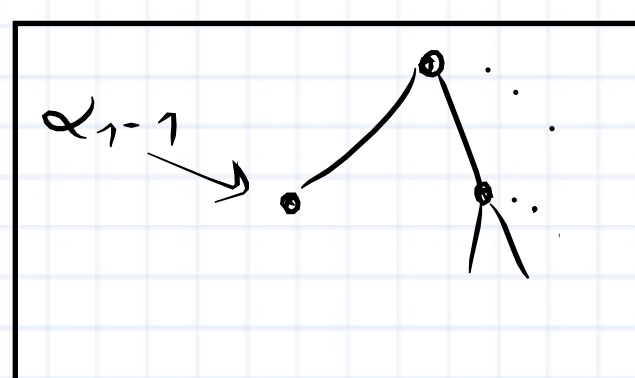
$(d_1, \dots, d_{n-1}, d_n, d_{n+1})$ sumuje się do $2n$

odejmujemy jeden i wyrzucamy ostatni element

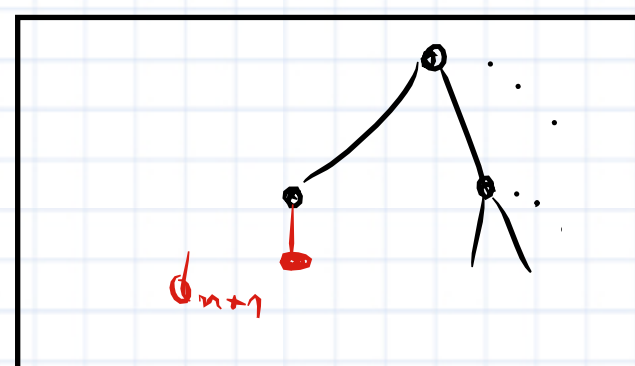
wtedy $(d_1 - 1, \dots, d_{n-1}, d_n)$ sumuje się do $2(n-1)$,

zatem z założenia indukcyjnego

$(d_1 - 1, \dots, d_{n-1}, d_n)$ to stopnie wierzchołków drzewa



doklejamy d_{n+1}



Otrzymane drzewo ma wierzchołki o stopniach

$$(d_1, \dots, d_{n-1}, d_n, d_{n+1})$$