

③

~~3a9~~

$$\begin{aligned}
 & (\underline{p \rightarrow q}) \vee (\underline{q \rightarrow p}) \equiv \\
 & (\neg p \vee q) \vee (\neg q \vee p) \equiv \\
 & \neg p \vee q \vee \neg q \vee p \equiv \\
 & \underline{\neg p \vee p} \vee \underline{\neg q \vee q} \equiv \top
 \end{aligned}$$

~~3a9~~

$$[(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow t)] \rightarrow (p \rightarrow t) \equiv \text{CB. 11.111}$$

$$\neg [(\neg p \vee q) \wedge (\neg q \vee t)] \vee (\neg p \vee t) \equiv \text{De Morgan}$$

$$[\neg(\neg p \vee q) \vee \neg(\neg q \vee t)] \vee (\neg p \vee t) \equiv \text{De Morgan}$$

$$(p \wedge \neg q) \vee (q \wedge \neg t) \vee \neg p \vee t \equiv \text{Koh.}$$

$$(p \wedge \neg q) \vee \neg p \vee (q \wedge \neg t) \vee t \equiv \text{gesp.}$$

$$(\underline{p \vee \neg p}) \wedge (\neg q \vee \neg p) \vee (q \vee t) \wedge (\underline{t \vee \neg t}) \equiv$$

$$(\neg q \vee \neg p) \vee (q \vee \neg p) \equiv$$

$$\underbrace{\neg q \vee q}_T \vee \neg p \vee \neg p \equiv T \vee \neg p \vee \neg p \equiv T$$

Заг Докажете, че ако  $C \cap B = \emptyset$

$$(A \Delta B) \cup C = (A \cup C) \Delta B$$

$$C \cap B = \emptyset$$

$$\forall x (x \in C \rightarrow x \notin B) \wedge \forall x (x \in B \rightarrow x \notin C)$$

Иначи.

A	B	C	$A \Delta B$	$(A \Delta B) \cup C$	$A \cup C$	$(A \cup C) \Delta B$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	1	0
1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	0	1	1	0

$C \cap B = \emptyset$

||| НАИИИ.

$$1) (A \Delta B) \cup C \subseteq (A \cup C) \Delta B$$

$$\forall x (x \in (A \Delta B) \cup C \rightarrow x \in (A \cup C) \Delta B)$$

Нека  $x$  е произволно и  $x \in (A \Delta B) \cup C$

$$\begin{aligned} & \text{1 сл. } \left. \begin{array}{l} x \in C \Rightarrow x \notin B \\ \hookrightarrow x \in A \cup C \end{array} \right\} x \in (A \cup C) \Delta B \end{aligned}$$

$(C \cap B = \emptyset)$

✓

$$\cdot \text{2 сл. } x \in A \Delta B$$

$$\begin{aligned} & \text{2.1 } \left. \begin{array}{l} x \in A \wedge x \notin B \\ \hookrightarrow x \in A \cup C \end{array} \right\} x \in (A \cup C) \Delta B \end{aligned}$$

✓

$$\text{2.2 } x \notin A \wedge x \in B$$

$$\Downarrow B \cap C = \emptyset$$

$$x \notin C$$

$$\left. \begin{array}{l} x \notin A \wedge x \notin C \Rightarrow x \notin A \cup C \\ x \in B \end{array} \right\} x \in (A \cup C) \Delta B$$

✓

$x$  еще произвольно

$$\Rightarrow (A \Delta B) \cup C \subseteq (A \cup C) \Delta B$$

$$2) (A \cup C) \Delta B \subseteq (A \Delta B) \cup C$$

$$\forall x (x \in (A \cup C) \Delta B \rightarrow x \in (A \Delta B) \cup C)$$

Нека  $x$  произвольно и  $\underline{x \in (A \cup C) \Delta B}$

$$1. \underline{x \in A \cup C} \quad \wedge \quad x \notin B$$

$$1.1. x \in A \quad x \notin B \Rightarrow x \in A \Delta B$$

$$\Rightarrow x \in (A \Delta B) \cup C \quad \checkmark$$

$$1.2. x \in C \quad x \in (A \Delta B) \cup C \quad \checkmark$$

$$2. x \notin A \cup C \quad \wedge \quad x \in B$$

$\Downarrow$

$$x \notin A \quad \wedge \quad x \notin C$$

$$\left. \begin{array}{l} x \in A \\ x \in B \end{array} \right\} x \in A \Delta B \Rightarrow x \in (A \Delta B) \cup C \quad \checkmark$$

$x$  еще произвольно

$$(A \cup C) \Delta B \subseteq (A \Delta B) \cup C$$

□

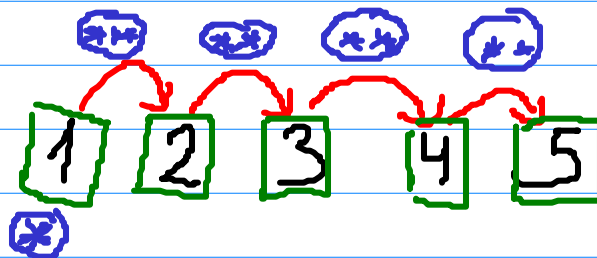
⇒ РАВНЫ со

Мат. индукция

$$\forall x \in \mathbb{N} (P(x))$$

① 1)  $P(0)$  база

② 2)  $P(k) \rightarrow P(k+1)$



$$\text{зая. } \forall n \in \mathbb{N} \sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} - 1$$

$$2^0 + 2^1 \dots 2^n = 2^{n+1} - 1$$

$$P(k) = 2^0 + 2^1 \dots 2^k = 2^{k+1} - 1$$

$$\forall n \in \mathbb{N} (P(n))$$

1) база  $P(0)$

$$\underbrace{\sum_{i=0}^0 2^i}_{2^0=1} = \underbrace{2^1 - 1}_1 \quad \checkmark$$

2) Инд. пред. Если за няков  $k \in \mathbb{N}$   
 $P(k) = 1$

$$2^0 + 2^1 \dots + 2^k = 2^{k+1} - 1$$

3) Инд. ст. Прямая да покажем  $P(k+1)$

$$P(k+1) \Leftrightarrow 2^0 + 2^1 \dots 2^{k+1} = 2^{k+2} - 1$$

$$\underbrace{2^0 + 2^1 + \dots + 2^k}_{\text{от. и.п.}} + 2^{k+1} =$$

$$2^{k+1} - 1$$

$$= 2^{k+1} - 1 + 2^{k+1} = 2 \cdot 2^{k+1} - 1 =$$

$$= \underline{2^{k+2}} - 1 \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow P(k+1) \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} (P(n)) \quad \square$$

~~Задача~~

Докажете, че всяка сума от  
к лева ( $k \geq 12$ ) може да се  
състави само с банкноти от 4лв и 5лв

$$\boxed{4} \quad \boxed{5}$$

$$\forall k \in \mathbb{N} \quad k \geq 12 \quad \exists a \exists b \in \mathbb{N} \quad 5 \cdot a + 4 \cdot b = k$$

$$a - \text{брой } \boxed{5}$$

$$b - \text{брой } \boxed{4}$$

с индукция

База:  $k=12$        $a=0$        $b=3$        $5 \cdot 0 + 4 \cdot 3 = 12$

Инд. пр. Нека твърдението е изпълнено  
за някое  $k=t$

$$t = \alpha \cdot 5 + \beta \cdot 4$$

Инд. ст. трябва да покажем, че  
можем да съставим сумата  $t+1$

от. и п.  $t = \alpha \cdot 5 + \beta \cdot 4$

1 сл.  $\beta \geq 1$

$$\alpha' = \alpha + 1 \quad \leftarrow \boxed{5}$$

$$\beta' = \beta - 1 \quad \boxed{4} \rightarrow$$

$\alpha' \in \mathbb{N}$   
 $\beta' \in \mathbb{N} \quad (\beta \geq 1)$

$$\alpha' \cdot 5 + \beta' \cdot 4 = (\alpha + 1) \cdot 5 + (\beta - 1) \cdot 4 =$$

$$= \underbrace{\alpha \cdot 5 + \beta \cdot 4}_{t \text{ (от и.п.)}} + 1 = t + 1 \quad \checkmark$$

$t$  (от и.п.)

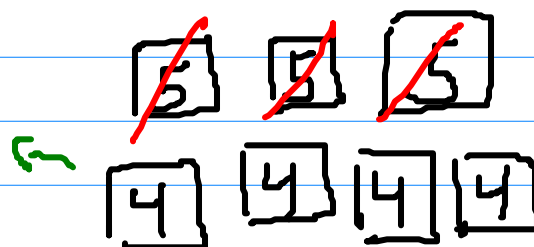


$$2 \text{ ч. } \beta = 0$$

$$t \geq 12$$

$$\Rightarrow \alpha \geq 3$$

$$\alpha' = \alpha - 3$$



$$\alpha' \in \mathbb{N}, \text{ защото } \alpha \geq 3$$

$$\beta' = \beta + 4$$

$$\alpha' \cdot 5 + \beta' \cdot 4 = (\alpha - 3) \cdot 5 + (\beta + 4) \cdot 4 =$$

$$= \underbrace{\alpha \cdot 5 + \beta \cdot 4}_t + 1 = t + 1 \quad \checkmark$$

$\Rightarrow \forall x \in \mathbb{N} \ x \geq 12$  Твърдението е изпълнено

~~304~~ Докажете, че  $\forall k \geq 3$

30 може да се представи  
като израз само с  $k$  5-ци и  
 $+, -, *, /, (, )$

$$k=6 \quad 5+5+5+5+5+5$$

$$k=12 \quad 5*5 + 5/5 + 5/5 + 5/5 + 5/5 + 5/5$$

$P(k) \Leftrightarrow$  30 може да се  
представи с  $k$  5-ци

$$\begin{array}{r} \textcolor{red}{\cancel{5}} + 5 - 5 \\ \hline 30 \\ \hline 30 \end{array}$$

$$P(k) \rightarrow P(k+2)$$

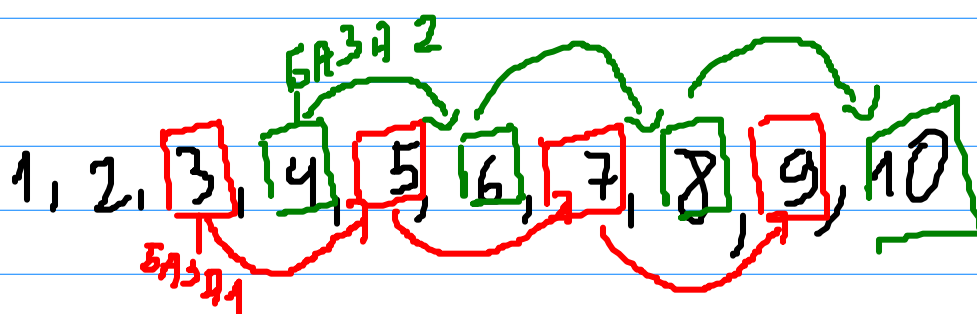
БАЗА:  $P(3) = 5 * 5 + 5$   
 $P(4) = (5 + (5/5)) * 5$

и.п.  $P(k)$  за какое  $k$   $(P(k) \rightarrow P(k+2))$

$k$  5-й  $\rightarrow d = 30$

и.с.  $P(k+2)$

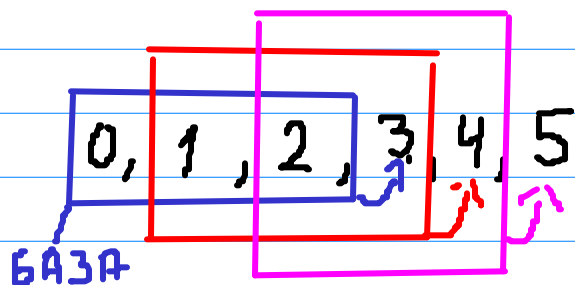
$d = 30$  и.п.  $d + 5 - 5 = 30$   
 $d$  и.с.  $k$  5-й  
 $k+2$  5-й



3аг

$$\begin{array}{l|l} a_0 = 1 \\ a_1 = 3 \\ a_2 = 9 \\ a_n = a_{n-1} + 3a_{n-2} + 9a_{n-3} \end{array}$$

Докажете, че  $\forall n \in \mathbb{N} (a_n = 3^n)$



БАЗА:  $a_0 = 1 = 3^0$  ✓

$a_1 = 3 = 3^1$  ✓

$a_2 = 9 = 3^2$  ✓

И.П. Допускаме, че за някое  $k \in \mathbb{N}$   
 $k \geq 3$

$$\begin{array}{|l} a_{k-1} = 3^{k-1} \\ a_{k-2} = 3^{k-2} \\ a_{k-3} = 3^{k-3} \end{array}$$

И.С. Докажем, че  $a_k = 3^k$

$$\begin{aligned} a_k &= \underbrace{a_{k-1}}_{3^{k-1}} + 3 \underbrace{a_{k-2}}_{3^{k-2}} + 9 \underbrace{a_{k-3}}_{3^{k-3}} = 3^{k-1} + \underbrace{3 \cdot 3^{k-2}}_{3^{k-1}} + \underbrace{3 \cdot 3 \cdot 3^{k-3}}_{3^{k-1}} = \\ &= 3 \cdot 3^{k-1} = 3^k \quad \checkmark \end{aligned}$$

[n ≥ 2]

За да се докаже:  $a_0 = 1, a_1 = 2, a_n = a_{n-1} + 2a_{n-2}$   
 докажете, че  $(\forall n \in \mathbb{N}) (a_n = 2^n)$

Мат. инд.  $\equiv$  Силна инд.

$P(0)$   $P(0) \wedge \dots$

$P(k) \rightarrow P(k+1)$   
 за някое  $k$

$P(0) \wedge P(1) \wedge \dots \wedge P(k-1) \wedge P(k)$   
 $\rightarrow P(k+1)$   
 за някое  $k$

~~Зау~~ Докажете, че  $\forall n \in \mathbb{N} \quad n \geq 2$

$n$  може да се разбие на прости  
 множители.

$P(n) \Leftrightarrow n$  може да се разбие  
 на прости множители.

$$(\forall n \in \mathbb{N})(n \geq 2) (P(n))$$

База:  $P(2)$   $2 = 2$

И.П. Допускаме, че за някое  $k$   
 $P(0) \wedge P(1) \wedge \dots \wedge P(k)$  е изпълнено

И.С. Разглеждаме  $k+1$   $P(k+1) = ?$

1 сл.  $k+1$  е просто  $P(k+1) = T$

2 сл.  $k+1$  не е просто число

$\exists a, b \in \mathbb{N} \quad a \geq 2, b \geq 2 \quad a \cdot b = k+1$   
 $\underbrace{a < k+1 \quad b < k+1}_{\text{от И.П.}}$

$a, b$  могат да се  
 представят като прости множители

$a = p_1 \cdot p_2 \dots p_s$   
 $b = q_1 \cdot q_2 \dots q_r$  } от И.П.

$$K+1 = a \cdot b = \underbrace{p_1 \dots p_s \cdot q_1 \dots q_r}_{\text{Прости множители}}$$

$\Rightarrow K+1$  може да се разбие на  
прости множители.

$\Rightarrow$  твърдението е изпълнено!