

$$I(A, B : C) = I(A : C) + I(B : C | A)$$

$$I(X_1, X_2, \dots, X_n : C) = \sum_{i=1}^n I(X_i : C | X_{<i})$$

$$I(A : B)$$

$$\underbrace{H(A)} - \underbrace{H(A|B)}$$

$$I(A : B | C)$$

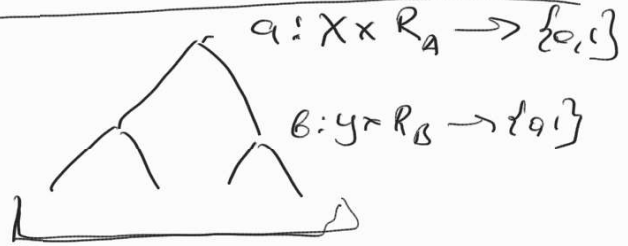
$$\underbrace{H(A|C)} - \underbrace{H(A|BC)}$$

Если $A \perp C$ независимы $\Rightarrow I(A : B) \leq I(A : B | C)$
 $B \perp C$ независимы

Кон. протоколы

приветствие сущ. сеты R_A, R_B

выборочное сущ. сета R



μ распр (X, Y)

$$I_{C_\mu}^{int}(\Pi) = I(M, R : X | Y) + I(M, R : Y | X)$$

M - носитель независимых сетов в протоколе

$$I(M, R : X | Y) = \underbrace{I(R : X | Y)} + \underbrace{I(M : X | Y, R)}$$

$$I_{C_\mu}^{int}(\Pi) = I(M : X | R, Y) + I(M : Y | R, X)$$

$$I_{C_\mu}^{ext}(\Pi) = I(M, R : X, Y)$$

$$I_{C_\mu}^{int}(\Pi) \leq H(M | R)$$

Теорема

(1) $I_{C_\mu}^{int}(\Pi) \leq H(M | R)$

(2) Если протокол не сущ. независимых сущ. сетов, то $I_{C_\mu}^{ext} = H(M | R)$

(3) $H(M | R) \leq$ средняя длина сообщения.

Доказ. (2) $I_{C_\mu}^{ext}(\Pi) = I(M, R : X, Y) =$

$$= \underbrace{I(R : X, Y)} + I(M : X, Y | R) =$$

$$= \underbrace{H(M | R)} - H(M | X, Y, R) \quad H(X | Y=a)$$

(3) $H(M | R) = E_r [H(M | R=r)]$

$$\begin{aligned}
(1) \quad I C_{\mu}^{\text{int}}(\pi) &= I(M: X|Y, R) + I(M: Y|X, R) = \\
&= \sum_i \left(I(M_i: X|Y, R, M_{Z_i}) + I(M_i: Y|X, R, M_{Z_i}) \right) = \\
&= \sum_i E_{y, r} \left(\underbrace{I(M_i: X|Y, R, M_{Z_i}=u)}_{H(M_i|Y, R=r, M_{Z_i}=u)} + \underbrace{I(M_i: Y|X, R, M_{Z_i}=u)}_{H(M_i|X, R=r, M_{Z_i}=u)} \right) \\
&\leq \sum_i E_{y, r} \left[\max \left\{ H(M_i|Y, R=r, M_{Z_i}=u), H(M_i|X, R=r, M_{Z_i}=u) \right\} \right] \\
&\leq \sum_i E_{y, r} \left[H(M_i | R=r, M_{Z_i}=u) \right] = \sum_i H(M_i | R, M_{Z_i}) = \\
&= H(M | R).
\end{aligned}$$

Direct sum problem

$$f: X \times Y \rightarrow Z$$

$$f^n(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n) = f(x_1, y_1) \otimes f(x_2, y_2) \otimes \dots \otimes f(x_n, y_n)$$

$$P_r \left[\prod_{(x,y) \in P} (\pi(x,y) \neq f(x,y)) \right] \leq \epsilon \quad \forall \epsilon \in [0, 1]$$

$$P_r \left[\prod_{(x,y) \in M^n} (\pi'(x,y) \neq f(x,y)) \right] \leq \epsilon$$

Теорема Π протокола, код. вычисления f^n
 где вк. протпр. с M^n

Тогда мы рассмотрим те же протокол Π' :

$$\bullet \quad I C_{\mu}^{\text{int}}(\Pi') = I C_{\mu}^{\text{int}}(\Pi) / n$$

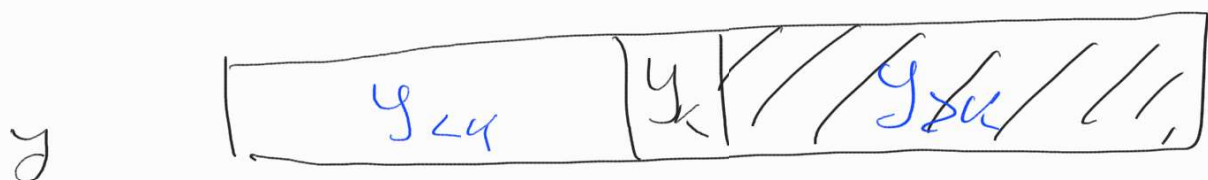
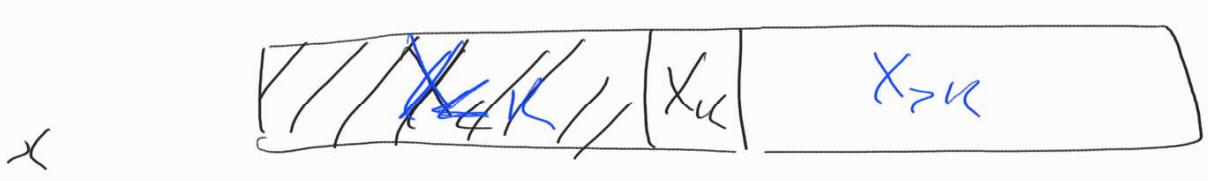
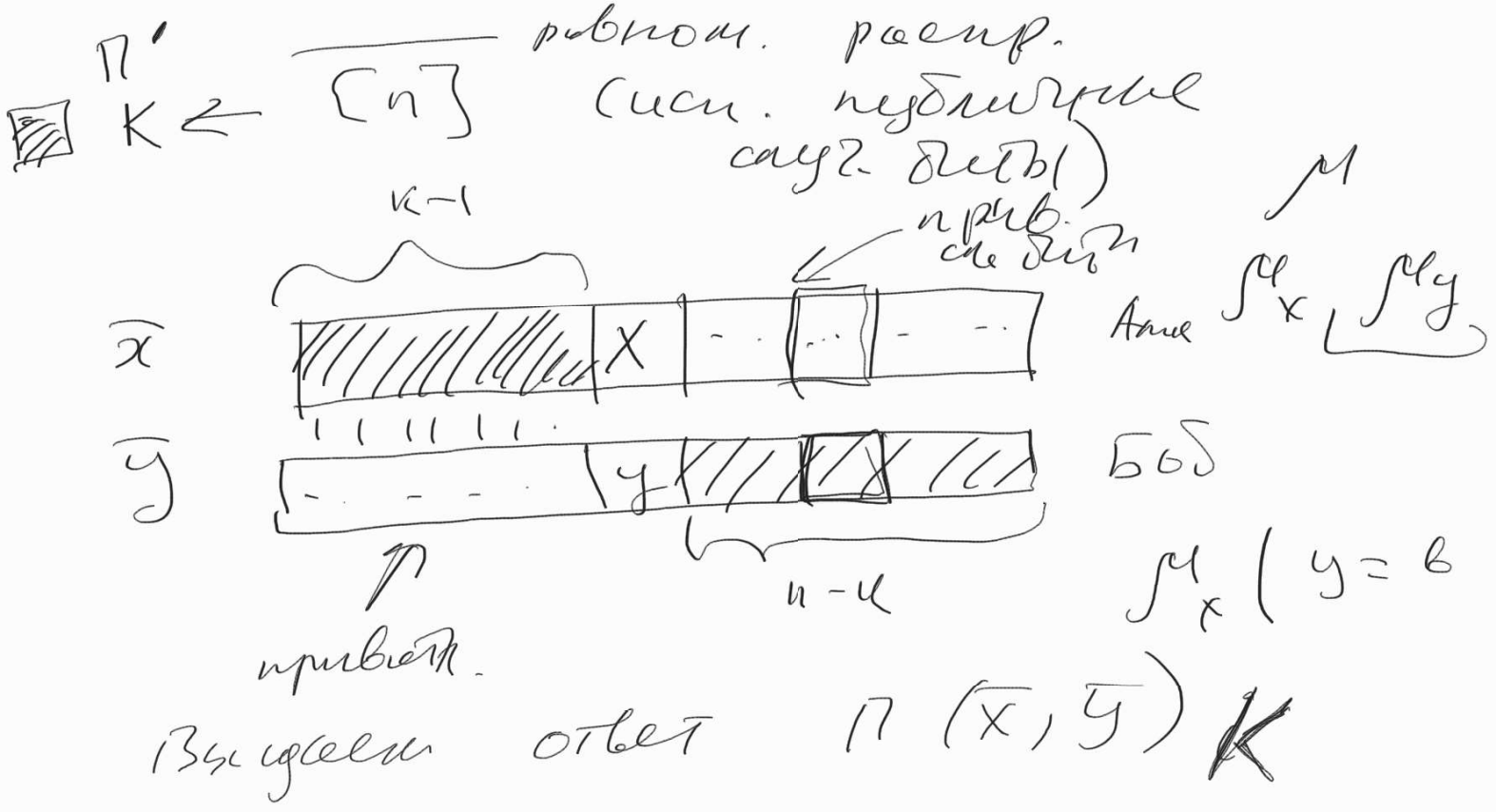
$$\bullet \quad \text{Если } \forall \epsilon \quad P_r \left[\prod_{(x,y) \in M^n} (\pi(x,y) \neq f(x,y)) \right] \leq \epsilon$$

$$\Rightarrow \quad P_r \left[\prod_{(x,y) \in P} (\pi'(x,y) \neq f(x,y)) \right] \leq \epsilon$$

2-ko

X

Y



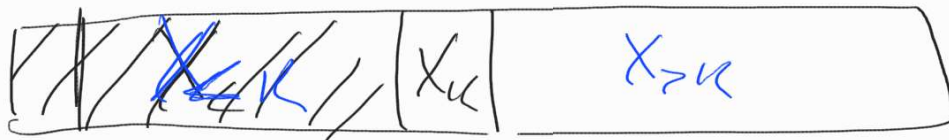
$$\begin{aligned}
 IC_{\mu}(\pi') &= I(X_k : M | y_k, x_{<k}, y_{>k}) \\
 &+ I(y_k : M | x_k, x_{<k}, y_{>k}, k) = \\
 &= \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n (I(\dots | \dots) + I(\dots | \dots)) \\
 &= \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n (I(X_k : M | x_{<k}, y_{>k}) + \dots)
 \end{aligned}$$

$$+ I(y_k: M | X \leq x, Y > y) \leq$$

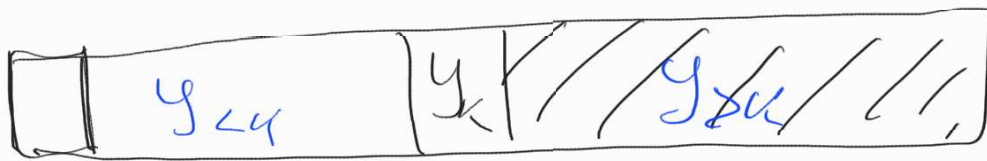
$$\leq \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n \left(I(X_k: M | X < x, Y) + I(Y_k: M | X, Y > y) \right)$$

⊖

Это корректно, если $y_{<k}$ и x_k независимы
при условии $X_{<k}, Y_{>k}$



$\mu |$



$$\ominus \frac{1}{n} \left(I(X: M | Y) + I(Y: M | X) \right) =$$

$$= \frac{1}{n} I_{M}^{int}(\Pi)$$

$$NDISJ: \{0, 1\}^n \times \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$$

$$= \bigvee_{i=1}^n (x_i \wedge y_i)$$

$$\Omega(n) \quad \frac{c}{n} \geq c$$