

Теория мн-в.

A — мн-во, $|A|$ — кол-во эл-ов в A

Формально: в мн-ве A N эл-ов,

если $\forall a \in A$ в мн-ве $A \setminus \{a\}$ $N-1$

эл-м

В пустом мн-ве 0 эл-ов.

Док-ва, исчисление
высказываний и здравый смысл.

Определения

Теоремы

Доказательства

Определение:

$$A \leq B$$

↑
эл-мь подмн-ва.

$A(x)$

Числовые множества: $\{x \in \mathbb{N} \mid x \geq 2\}$
 $A(x) = \{x \geq 2\}$

$$\forall \varepsilon > 0 \exists n \in \mathbb{N} \forall m \geq n |x_m - a| < \varepsilon$$

Пределы: a - предел последовательности x_n

$$D(\{x_n\}, a)$$

$$\mathbb{N}, 2^{\mathbb{N}}$$

правила образ. новых мн-в

$$(2^A, A \times B)$$

Теорема (унив. замещения)

$$A \rightarrow B$$

↓

$$" \forall x " \quad A(x) \rightarrow B(x)$$

$$A \leftrightarrow B$$

критерий
эквивалентности

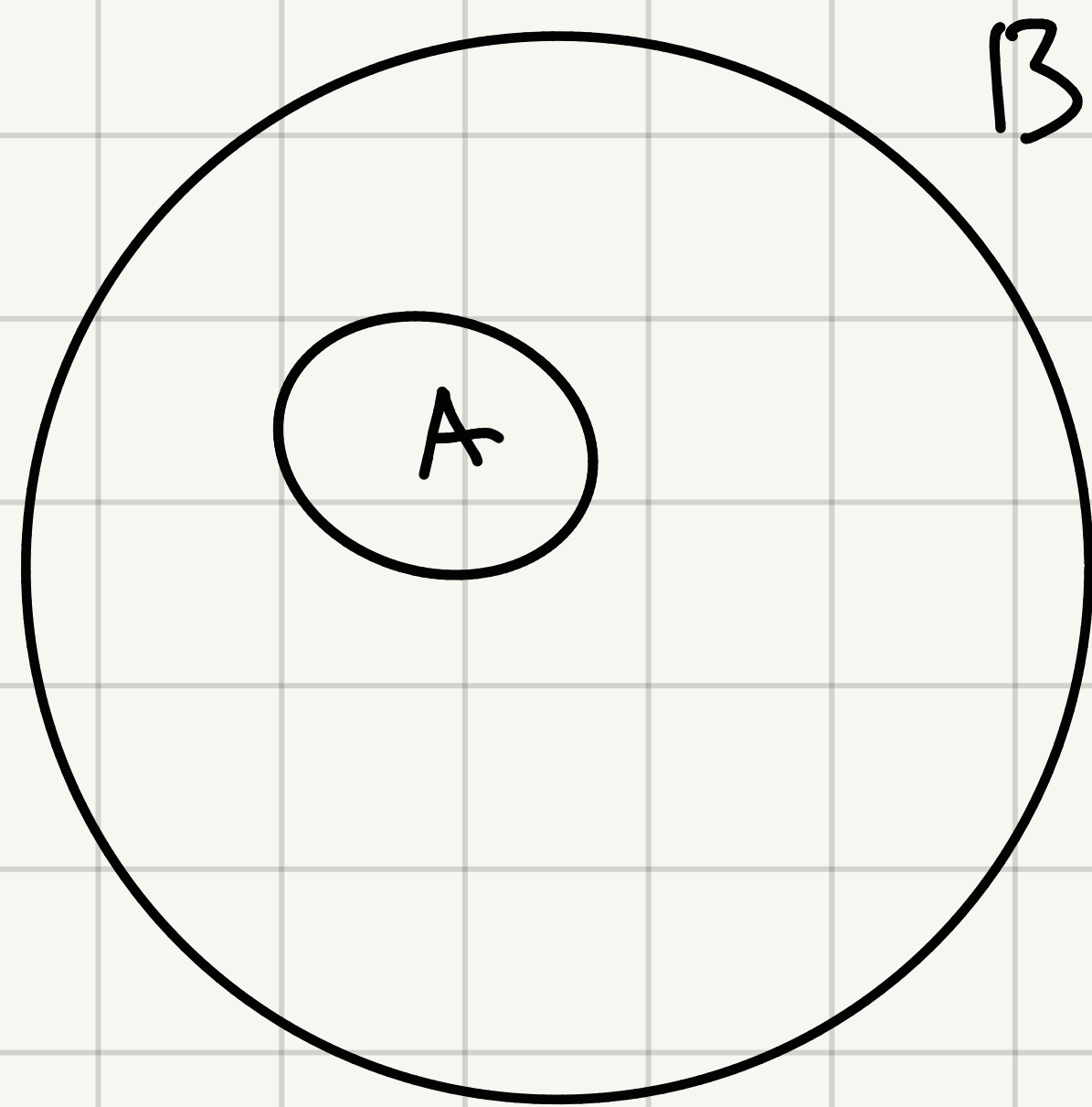
$$A(x) \leftrightarrow B(x)$$

$$A(x) \rightarrow B(x)$$

$$A \leq B$$

сильное

слабое



B необходим. для A

A достаточ. для B

$$(A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$$

транзитивность

"правильно
соединения"

Доказательство

математика

логика

ншнм шдсшвн
днрнм вшврдн

Исчсшннн
вск.

А кшрннн.

Правннм вшврдн

Плорннн о
нжнннн.

$$\frac{A_1, \dots, A_n}{B} = \text{есшн } A_1, \dots, A_n \text{ нсшннн,} \\ \text{нш } B \text{ нсшнннн.}$$

Прншнр.

$$\frac{\neg A, A \vee B}{B}$$

$$\frac{A, A \rightarrow B}{B}$$

А, В, С рнзшн окнн.

А: "нн ошн, нн В нннннн" $\bar{A} \wedge \bar{B}$

В: "А нн рнз, шшн С" $\bar{A} \wedge C$

$C: "C \text{ не прав,} \Rightarrow \text{но } A"$ $A \wedge \bar{C}$

$A \text{ не прав} \Rightarrow \bar{A}, \bar{B}$

$\frac{\bar{A}, \bar{B}, A \oplus B \oplus C}{C} \Rightarrow B \text{ сказом}$
прав

$B \text{ сказом прав. } \bar{A}, C$

$\frac{\bar{A}, C, A \oplus B \oplus C}{\bar{B}} \Rightarrow A \text{ сказом}$
прав