

Из любой огранич. последовательности можно  
выбрать сходящуюся подпоследовательность.

Д-во: П.т.к. чисел. огранич., то  $\exists c: \forall x_n \quad c \geq |x_n|$ .

Рассм-м отрезок  $[-c; c]$ . Выберем на нем  $x_{n_1}$ .

Разделим отрезок  $[-c; c]$  на 2 ч. и возьмем ту  
часть где нах.  $\infty$  кол-во членов. Из этой части

выберем  $x_{n_2}: n_2 > n_1$ . П.т.к. членов  $\infty$  кол-во токой

$n_2$  найдется. Продолжим деление. Получим,

что у нас образуется система стесн. отрезков.

По лемме о стесн. отрезках  $\exists! a: a \in \bigcap_{n=1}^{\infty} [a_n; b_n]$ .

Мы выбираем  $k$ -ый член подпоследовательности

$$\text{так, что } |x_{n_k} - a| < \frac{2c}{2^{k-1}} = \frac{c}{2^{k-2}}$$

$$\begin{array}{ccc} \text{Значит} & a - \frac{c}{2^{k-2}} < x_{n_k} < a + \frac{c}{2^{k-2}} \\ & \Downarrow & \Downarrow \\ & 0 & a \end{array}$$

Поэтому по теореме о двух миним.  $x_{n_k} \rightarrow a$  ■