

**Определение.** Рассмотрим две строки одинаковой длины, состоящие из натуральных чисел:  $A = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ ,  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ . Будем говорить, что  $A \succ B$  (или  $A$  мажорирует  $B$ ), если: или  $a_1 > b_1$ ; или  $a_1 = b_1$  и  $a_2 > b_2$ ; или  $a_1 = b_1$ ,  $a_2 = b_2$  и  $a_3 > b_3$  и т.д.

**1. Теорема.** Докажите, что

(a) если  $A \preceq B$ ,  $B \preceq C$ , то  $A \preceq C$ .

(b) строго убывающая последовательность строк длины  $n$  всегда конечна.

(c) в каждом непустом множестве строк длины  $n$  есть наименьший элемент.

Таким образом мы можем упорядочить множество строк длины  $n$ . Такой порядок называется лексикографическим. Своё название лексикографический порядок получил по аналогии с сортировкой по алфавиту в словаре.

**2.** В строке в беспорядке записаны числа  $1, 2, \dots, 2017$ . Если найдутся два числа рядом, при этом правое меньше левого, компьютер меняет их местами. Докажите, что в каком бы порядке мы не меняли, числа рано или поздно станут по возрастанию.

**3.** В бесконечной последовательности есть конечное число единиц, остальные члены равны 0. Если найдется группа 01, ее можно заменить на любую группу вида 100000000. Докажите, что удастся сделать лишь конечное число замен.

**4.** Компьютер сортирует массив из 2017 натуральных чисел, стремясь выстроить элементы в порядке неубывания. Для этого он находит два любых элемента (возможно, несоседних), где левый больше правого, и меняет их местами. После чего вирус новый правый элемент умножает на 10. Докажите, что рано или поздно массив отсортируется.

**5.** В колоде часть карт лежит рубашкой вниз. Время от времени Петя вынимает из колоды пачку из одной или нескольких подряд идущих карт, в которой верхняя и нижняя карты лежат рубашкой вниз, переворачивает всю пачку как одно целое и вставляет её в то же место колоды (если «пачка» состоит лишь из одной карты, то требуется только, чтобы она лежала рубашкой вниз). Докажите, что в конце концов все карты лягут рубашкой вверх, как бы ни действовал Петя.

**6.** Есть натуральное число  $x > 1$ . Каждую секунду Петя пишет вместо него число  $y = x \cdot (p - 1)^k / p$ , где  $p$  — какой-нибудь простой делитель числа  $x$ , а число  $k$  произвольно (и меняется от хода к ходу). Докажите, что рано или поздно у Пети получится 1.

**7.** Петя ставит точку с натуральными координатами, проводит из нее два луча вправо и вверх, и закрашивает внутренность угла и его стороны. Следующую точку с натуральными координатами он выбирает среди незакрашенных, и так же строит и закрашивает угол. Докажите, что через несколько операций все точки с натуральными координатами будут закрашены.

**8.** Петя вырезал из бумаги 2017 различных прямоугольников с целыми сторонами, не превышающими 1000. Докажите, что среди них можно выбрать пять таких, что каждый следующий строго больше предыдущего.

**Определение.** Рассмотрим две строки одинаковой длины, состоящие из натуральных чисел:  $A = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ ,  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ . Будем говорить, что  $A \succ B$  (или  $A$  мажорирует  $B$ ), если: или  $a_1 > b_1$ ; или  $a_1 = b_1$  и  $a_2 > b_2$ ; или  $a_1 = b_1$ ,  $a_2 = b_2$  и  $a_3 > b_3$  и т.д.

**1. Теорема.** Докажите, что

(a) если  $A \preceq B$ ,  $B \preceq C$ , то  $A \preceq C$ .

(b) строго убывающая последовательность строк длины  $n$  всегда конечна.

(c) в каждом непустом множестве строк длины  $n$  есть наименьший элемент.

Таким образом мы можем упорядочить множество строк длины  $n$ . Такой порядок называется лексикографическим. Своё название лексикографический порядок получил по аналогии с сортировкой по алфавиту в словаре.

**2.** В строке в беспорядке записаны числа  $1, 2, \dots, 2017$ . Если найдутся два числа рядом, при этом правое меньше левого, компьютер меняет их местами. Докажите, что в каком бы порядке мы не меняли, числа рано или поздно станут по возрастанию.

**3.** В бесконечной последовательности есть конечное число единиц, остальные члены равны 0. Если найдется группа 01, ее можно заменить на любую группу вида 100000000. Докажите, что удастся сделать лишь конечное число замен.

**4.** Компьютер сортирует массив из 2017 натуральных чисел, стремясь выстроить элементы в порядке неубывания. Для этого он находит два любых элемента (возможно, несоседних), где левый больше правого, и меняет их местами. После чего вирус новый правый элемент умножает на 10. Докажите, что рано или поздно массив отсортируется.

**5.** В колоде часть карт лежит рубашкой вниз. Время от времени Петя вынимает из колоды пачку из одной или нескольких подряд идущих карт, в которой верхняя и нижняя карты лежат рубашкой вниз, переворачивает всю пачку как одно целое и вставляет её в то же место колоды (если «пачка» состоит лишь из одной карты, то требуется только, чтобы она лежала рубашкой вниз). Докажите, что в конце концов все карты лягут рубашкой вверх, как бы ни действовал Петя.

**6.** Есть натуральное число  $x > 1$ . Каждую секунду Петя пишет вместо него число  $y = x \cdot (p - 1)^k / p$ , где  $p$  — какой-нибудь простой делитель числа  $x$ , а число  $k$  произвольно (и меняется от хода к ходу). Докажите, что рано или поздно у Пети получится 1.

**7.** Петя ставит точку с натуральными координатами, проводит из нее два луча вправо и вверх, и закрашивает внутренность угла и его стороны. Следующую точку с натуральными координатами он выбирает среди незакрашенных, и так же строит и закрашивает угол. Докажите, что через несколько операций все точки с натуральными координатами будут закрашены.

**8.** Петя вырезал из бумаги 2017 различных прямоугольников с целыми сторонами, не превышающими 1000. Докажите, что среди них можно выбрать пять таких, что каждый следующий строго больше предыдущего.