

рого находится вдали на линии центров сферических поверхностей?

А.Очков

### Решения задач M1641, M1646 — M1650, F1658 — F1667

**M1641.** *Есть полубесконечная полоска бумаги, разделенная на клеточки с номерами 1, 2, 3, ..., и n камней. На первой клеточке камень лежит всегда. Разрешается положить в клетку камень или убрать камень из клетки, если на предыдущей клетке лежит камень. Как далеко от начала полоски можно положить камень, действуя в соответствии с этим правилом? Докажите, например, что на клетку с номером  $2^{n-1}$  камень положить можно.*

Докажем, что на клетку с номером  $2^{n-1}$  камень положить можно. Доказательство будет индуктивным. Индукция проводится по числу камней.

Случай  $n = 1$  очевиден — на первой клетке камень лежит по условию.

Пусть можно положить камень на клетку  $2^{n-1}$ , используя  $n$  камней. Покажем: как добраться до клетки  $2^n$ , используя на один камень больше. Все требуемые для этого действия разбиваются на четыре этапа.

*Этап 1.* Без использования дополнительного камня поместим камень на клетку  $2^{n-1}$ .

*Этап 2.* Дополнительный камень поместим на клетку  $2^{n-1} + 1$ .

*Этап 3.* Теперь уберем с полоски все камни, кроме самого первого (лежащего на первой клетке) и самого последнего (лежащего на клетке  $2^{n-1} + 1$ ). Это можно сделать, повторяя в обратном порядке действия, совершенные на этапе 1 (разрешенные действия симметричны относительно постановки и снятия камней).

*Этап 4.* Теперь забудем о первых  $2^{n-1}$  клетках полоски. Повторим все действия этапа 1, считая начальным камень, лежащий на клетке  $2^{n-1} + 1$ . При этом мы ставим и снимаем камни, освободившиеся на этапе 3.

Последним действием этапа 4 на клетку  $2^{n-1} + 2^{n-1} = 2^n$  кладется камень, что и требовалось показать.

Дальше клетки с номером  $2^{n-1}$  камень положить нельзя. Доказательство также использует индукцию по числу камней. И в этом случае база индукции очевидна (при  $n = 1$  единственный камень остается на первой клетке по условию).

Теперь предположим, что для всех  $k < n$  доказываемое утверждение верно, т.е. для того, чтобы положить камень на клетку с номером большим  $2^{k-1}$ , нам нужно использовать более  $k$  камней.

Пусть  $N$  — максимальный номер клетки, на которую можно положить камень при использовании  $n$  камней. Обозначим количество требуемых для этого действий  $T$ , состояние полоски (положения камней, лежащих на ней) после  $t$  действий обозначим  $A(t)$ , наибольший номер клетки, в которой лежит камень после  $t$  действий, обозначим  $N(t)$  (в этих обозначениях  $N = N(T)$ ). Из правил, по которым кладутся и снимаются камни, следует, что  $N(t) - 1 \leq N(t + 1) \leq N(t) + 1$ . Поэтому среди чисел  $N(t)$  обязательно встретятся все числа от 1 до  $N$ , быть может, не один раз.

Разобьем полоску на две части: клетки от 1 до  $2^{n-2} + 1$

образуют левую часть, а клетки с номерами, большими  $2^{n-2} + 1$ , образуют правую часть.

Если  $N \leq 2^{n-2} + 1$  (все камни в левой части), то предположение индукции доказано и для  $n$  камней.

В противном случае найдется такое  $t_0$ , что выполнено  $N(t_0) = 2^{n-2} + 1$  и  $N(t) > 2^{n-2} + 1$  при  $t > t_0$ . Другими словами, начиная с момента  $t_0$ , в правой части находится хотя бы один камень.

**Лемма.** При  $t > t_0$  в левой части находятся по крайней мере два камня.

**Доказательство.** Камень, стоящий на первой клетке, находится в левой части всегда. Предположим, что в некоторый момент  $t'$  в левой части не осталось никаких камней за исключением первого. Для  $t_0 \leq t \leq t'$  обозначим через  $B(t' - t)$  такое состояние полоски, которое отличается от состояния  $A(t)$  тем, что сняты все камни из правой части (а в левой части  $A(t)$  совпадает с  $B(t' - t)$ ). В состоянии  $B(0)$  есть ровно один камень на первой клетке. Переход от состояния  $B(\tau)$  к состоянию  $B(\tau + 1)$  совершается разрешенным действием (правила обратимы — если можно поставить камень, то его можно следующим действием снять, и наоборот). В состоянии  $B(t' - t_0)$  на клетке  $2^{n-2} + 1$  лежит камень. В любом состоянии  $B(t)$ ,  $0 \leq t \leq t' - t_0$ , на полоске лежит не более  $n - 1$  камня. Действительно, момент  $t_0$  был выбран так, что в любой момент после него в правой части полоски есть хотя бы один камень. При переходе от  $A(t' - t)$  к  $B(t)$  теряются все камни, оказавшиеся в правой части. Так что в состоянии  $B(t)$  по крайней мере на один камень меньше, чем в состоянии  $A(t' - t)$ . Таким образом, состояния  $B(t)$  описывают способ положить камень на  $2^{n-2} + 1$  клетку, начиная от одного камня на первой клетке и используя не более  $n - 1$  камня. Это противоречит предположению индукции.

Полученное противоречие доказывает лемму.

Теперь забудем о всей левой части полоски, кроме клетки  $2^{n-2} + 1$ . Как следует из доказанной леммы, от момента  $t_0$  до  $T$  в правой части полоски используется не более  $n - 2$  камней. Обозначим через  $C(t)$ ,  $t_0 \leq t \leq T$ , такое состояние полоски, которое получается из  $A(t)$  сдвигом влево на  $2^{n-2}$  и добавлением камня на первую клетку, если его там нет. Состояния от  $C(t_0)$  до  $C(T)$  описывают способ положить камень на клетку с номером  $N - 2^{n-2}$ , начиная от одного камня на первой клетке и используя не более  $n - 1$  камня.

В силу предположения индукции  $N - 2^{n-2} \leq 2^{n-2}$ , поэтому  $N \leq 2^{n-1}$ . Применение принципа математической индукции завершает доказательство.

М.Вялый

**M1646.** *У нескольких крестьян есть 128 овец. Если у кого-то из них оказывается не менее половины всех овец, остальные сговариваются и раскулачивают его: каждый берет себе столько овец, сколько у него уже есть. Если у двоих по 64 овцы, то раскулачивают кого-то одного из них. Произошло 7 раскулачиваний. Докажите, что в результате все овцы собрались у одного крестьянина.*

На простых примерах проверяется, что ситуация 7 раскулачиваний в принципе возможна.