

## 16. Раскрашивание карт на поверхностях

**Пример 30.** Хивуд доказал, что *любую карту на торе можно раскрасить семью красками* (это вытекает из доказываемого ниже неравенства (16)). Он привел также пример, показывающий, что *меньше, чем семью цветами, обойтись нельзя*. При склеивании противоположных сторон прямоугольник (рис. 98) превращается в тор с семью странами на нем (рис. 99). *Каждые две страны пограничны, т. е. все семь стран должны быть раскрашены в разные цвета.*

Если любая карта на поверхности  $Q$  допускает раскраску в  $n$  цветов, но существует карта, для раскраски которой нельзя обойтись меньшим числом цветов, то  $n$  называется *хроматическим числом поверхности  $Q$* ; оно

обозначается через  $\text{col}(Q)$ . Для сферы и тора имеем, согласно сказанному выше,  $\text{col}(P_0) = 4$ ,  $\text{col}(P_1) = 7$ . Вообще, для произвольной замкнутой поверхности  $Q$ , отличной от бутылки Клейна  $N_2$ , хроматическое число дается формулой Хивуда:

$$\text{col}(Q) = \left\lfloor \frac{7 + \sqrt{49 - 24\chi(Q)}}{2} \right\rfloor, \quad (15)$$

где квадратные скобки означают целую часть, а для бутылки Клейна имеем  $\text{col}(N_2) = 6$ .

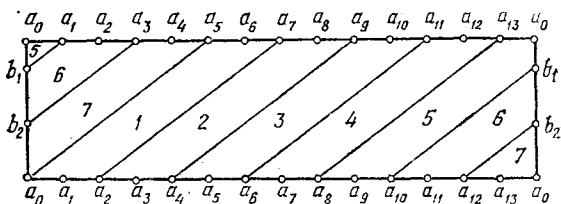


Рис. 98.

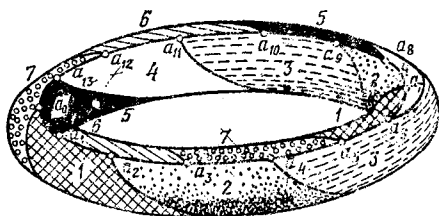


Рис. 99.

Эти результаты получены усилиями нескольких поколений математиков. Хивуду принадлежит доказательство неравенства

$$\text{col}(Q) \leq \left\lfloor \frac{7 + \sqrt{49 - 24\chi(Q)}}{2} \right\rfloor. \quad (16)$$

Оставалось установить, что на поверхности  $Q$ , отличной от бутылки Клейна, существует карта, для раскраски которой нельзя обойтись меньшим, чем указано в (15), числом цветов. Вначале такие карты были построены для нескольких первых поверхностей в последовательностях (7), (12). Доказательство существования требуемой карты для любой неориентируемой поверхности было

получено Рингелем (1954), а для ориентируемой — Рингелем и Янгсом (1968).

Приведем доказательство неравенства (16). Пусть на поверхности  $Q$  начерчена карта, требующая для своей раскраски  $s$  цветов, где  $s = \text{col}(Q)$ . Выберем внутри каждой страны точку («столицу»). Для каждого двух пограничных стран проведем по территории этих стран одну «железную дорогу», соединяющую их столицы (рис. 100), причем так, чтобы различные «железные

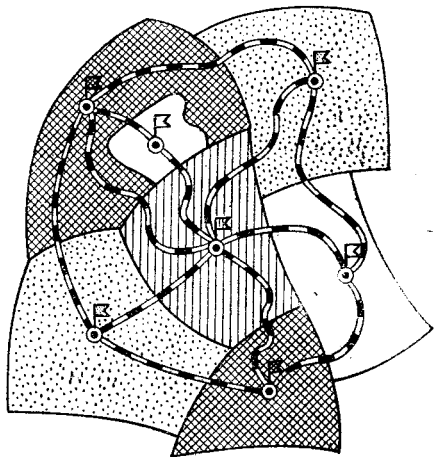


Рис. 100.

дороги» не пересекались. Вместо окраски страны в некоторый цвет мы можем водрузить в ее «столице» флаг, имеющий этот цвет; если при этом две «столицы» соединены «железной дорогой» (т. е. страны пограничны), то их флаги должны иметь разный цвет. Таким образом, надо «окрасить» вершины графа  $G^*$  (ребрами которого являются «железные дороги») таким образом, чтобы любые две смежные вершины (соединенные ребром) имели разный цвет. Ясно, что *хроматическое число* графа  $G^*$ , т. е. наименьшее число цветов, требуемых для такой его раскраски, равно  $s$ .

Выбросим из  $G^*$  некоторую вершину  $a$  и все примыкающие к ней ребра. Если при переходе к получившемуся графу  $G'$  хроматическое число не уменьшилось, то вместо  $G^*$  можно взять более простой граф  $G'$ . Возможно, в  $G'$  тоже можно провести выбрасывание вершины и т. д.

В конце концов мы получим «неупрощаемый» граф  $G^{**}$ , содержащийся в  $G^*$ , т. е. хроматическое число графа  $G^{**}$  равно  $c$ , но выбрасывание любой вершины графа  $G^{**}$  и примыкающих к ней ребер приводит к уменьшению хроматического числа. Число вершин и ребер графа  $G^{**}$  обозначим через  $V$  и  $P$ , а число областей, на которые этот граф разбивает поверхность  $Q$ , — через  $\Gamma$ . Тогда (см. задачу 72)

$$V - P + \Gamma \geq \chi(Q). \quad (17)$$

К каждой вершине графа  $G^{**}$  примыкает не менее  $c - 1$  ребер. В самом деле, допустим, что к вершине

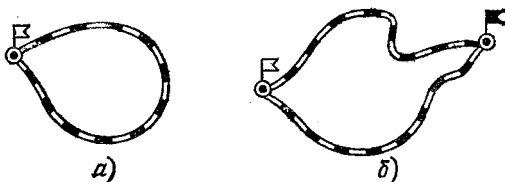


Рис. 101.

$b \in G^{**}$  примыкает  $k$  ребер  $[bq_1], \dots, [bq_k]$ , где  $k < c - 1$ . Выбросив из  $G^{**}$  вершину  $b$  и эти ребра, мы получим граф  $G''$  с меньшим, чем  $c$ , хроматическим числом. Раскрасим этот граф в  $c - 1$  цвет. Так как  $k < c - 1$ , то из  $c - 1$  цвета, в которые окрашен граф  $G''$ , хотя бы один цвет не использован для окраски вершин  $q_1, \dots, q_k$ . Окрасив вершину  $b$  в этот неиспользованный цвет, мы получим окраску графа  $G^{**}$  в  $c - 1$  цвет, что, однако, противоречит выбору графа  $G^{**}$ .

Итак, к каждой вершине графа  $G^{**}$  примыкает не менее  $c - 1$  ребра. Из этого (см. задачу 20) вытекает неравенство

$$(c - 1) V \leq 2P. \quad (18)$$

Далее, каждая из областей, определяемых графом  $G^{**}$ , имеет не менее трех ребер. Действительно, наличие «одноугольника» (рис. 101, а) означало бы существование «железной дороги», идущей из столицы в ту же самую столицу (без захода в другие столицы), а наличие «двухугольника» (рис. 101, б) означало бы, что некоторые две «столицы» соединены двумя дорогами; но мы таких дорог не проводили.

Пересчитав теперь ребра по всем  $\Gamma$  областям, мы насчитаем не менее  $3\Gamma$  ребер; при этом каждое ребро засчитывается дважды (так как к нему примыкают две области). Следовательно,  $3\Gamma \leq 2P$ , т. е.  $\frac{2}{3}P - \Gamma \geq 0$ . Прибавляя это неравенство к (17), получаем  $B - \frac{1}{3}P \geq \chi(Q)$  или, иначе,  $2P \leq 6B - 6\chi(Q)$ . Учитывая (18), получаем теперь  $(c - 1)B \leq 6B - 6\chi(Q)$ , т. е.

$$c - 1 \leq 6 - \frac{6\chi(Q)}{B}, \quad (19)$$

Теперь нетрудно завершить доказательство. Пусть сначала поверхность  $Q$  гомеоморфна сфере:  $Q = P_0$ . Тогда  $\chi(Q) = 2$ , т. е. доказываемое неравенство (16) принимает вид  $\text{col}(Q) \leq 4$ . Это неравенство справедливо, поскольку проблема четырех красок решена.

Пусть теперь  $Q = N_1$ , т. е.  $\chi(Q) = 1$ . Доказываемое неравенство (16) принимает вид  $\text{col}(Q) \leq 6$ . Это неравенство справедливо, так как из (19) следует, что  $c - 1 \leq 6 - \frac{6}{B}$  и потому  $c - 1 \leq 5$  (поскольку число  $c - 1$  — целое).

Пусть, наконец,  $Q$  — замкнутая поверхность, отличная от  $P_0$  и  $N_1$ . Тогда  $\chi(Q) \leq 0$  (задачи 70, 82). Так как  $B \geq c$  (иначе граф  $G^{**}$  можно было бы раскрасить в  $c - 1$  цвет), то  $-\frac{6\chi(Q)}{B} \leq -\frac{6\chi(Q)}{c}$ , и потому, согласно (19),  $c - 1 \leq 6 - \frac{6\chi(Q)}{c}$ , т. е.  $c^2 - 7c + 6\chi(Q) \leq 0$ . Это означает, что число  $c$  принадлежит отрезку, концами которого являются корни квадратного трехчлена  $x^2 - 7x + 6\chi(Q)$  (корни действительны, поскольку  $6\chi(Q) \leq 0$ ). Следовательно,  $c$  не превосходит большего из этих корней, т. е.

$$c \leq \frac{1}{2} (7 + \sqrt{49 - 24\chi(Q)}).$$

Таким образом, неравенство (16) справедливо и в этом случае.

#### Задачи

100. Поверхность  $Q$  получается из сферы вырезыванием  $k + q$  дыр и заклеиванием  $k$  из них ручками. Докажите, что  $\text{col}(Q) = \text{col}(P_k)$ .

101. Поверхность  $Q$  получается из сферы вырезыванием  $k + q$  дыр и заклеиванием  $q$  из них лентами Мёбиуса. Докажите, что  $\text{col}(Q) = \text{col}(N_q)$ . В частности, хроматическое число ленты Мёбиуса равно 6.

102. Приведите пример карты на проективной плоскости (или на ленте Мёбиуса), которую нельзя раскрасить пятью цветами.

103. Чему равно хроматическое число графа, вершинами и ребрами которого служат вершины и ребра  $n$ -угольника?

104. Каково хроматическое число графа « $m$  домиков и  $n$  колодцев»?

105. Докажите, что существует граф, не вложимый в заданную поверхность.

106. Граф  $G$  с хроматическим числом 2 имеет  $n$  вершин. Какое максимальное число ребер может иметь этот граф?

107. Докажите, что если на заданной поверхности начерчена карта с достаточно маленькими странами, то ее можно раскрасить в 7 цветов.

108. Докажите, что если на поверхности  $Q$  можно начертить граф, имеющий хроматическое число  $c$ , то  $\text{col}(Q) \geq c$ .

109. Докажите, что на бутылке Клейна можно начертить полный граф с шестью вершинами. Выведите отсюда, что  $\text{col}(N_2) \geq 6$ .