

ных свойств, которым подчинены тела, ограниченные плоскими гранями».

Теорема Эйлера. Пусть V – число вершин выпуклого многогранника, P – число его ребер и Γ – число граней. Тогда верно равенство

$$V - P + \Gamma = 2. \quad (*)$$

Число $\chi = V - P + \Gamma$ называется *эйлеровой характеристикой* многогранника. Согласно теореме Эйлера, для выпуклого многогранника эта характеристика равна 2. То, что эйлерова характеристика равна 2 для многих знакомых нам многогранников, видно из следующей таблицы:

Многогранник	V	P	Γ	χ
тетраэдр	4	6	4	2
куб	8	12	6	2
октаэдр	6	12	8	2
n -угольная пирамида	$n + 1$	$2n$	$n + 1$	2
n -угольная призма	$2n$	$3n$	$n + 2$	2

Обобщенная теорема Эйлера

В действительности мы докажем более общую теорему, которая верна не только для выпуклых многогранников, но для произвольных графов на сфере.

Поместим внутри выпуклого многогранника M сферу S . Центр O сферы S также лежит внутри многогранника M . Спроектируем многогранник M из центра O на сферу. Так как многогранник выпуклый, то всякий луч с началом в точке O , лежащей внутри многогранника, пересекает многогранник в единственной точке, которая проектируется в некоторую точку на сфере. Так что проектирование является взаимно однозначным соответствием между точками многогранника и точками сферы. При этом вершины много-



Рис. 4

гранника проектируются в точки на сфере, а ребра проектируются в дуги больших окружностей. Эти точки-вершины и дуги-ребра образуют граф G , расположенный на сфере S . Ребра этого графа разбивают сферу на области, которые являются проекциями граней многогранника. Футбольный мяч, шитый из пятиугольников и шестиугольников, можно рассматривать как проекцию многогранника на сферу (рис.4).

Рассмотрим теперь на сфере совершенно произвольный граф G , состоящий из V вершин и P ребер. Каждое ребро имеет два конца, являющиеся вершинами графа. При этом предполагаем, что любые два ребра либо имеют общую вершину, либо не пересекаются вовсе. Граф G , вообще говоря, может распасться на некоторое число K связанных частей (компонентов). В каждом компоненте, по определению, от любой вершины к любой другой вершине компонента можно перейти по цепочке ребер из графа. И, наоборот, вершины из разных компонентов связать реберным путем невозможно. Граф разбивает сферу на какое-то число Γ связанных областей.

Например, граф G на рисунке 5 имеет 18 вершин, 12 ребер, 3 области («нос», «рот» и все остальное). Граф состоит из 8 связанных компонентов.

Если граф G является проекцией выпуклого многогранника на сферу,

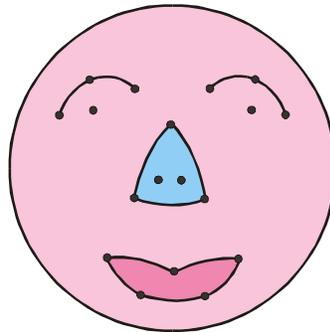


Рис.5

то число V вершин графа – это число вершин многогранника, число P ребер графа – это число ребер многогранника, число Γ областей на сфере – это число граней многогранника, а число K компонентов равно 1.

Обобщенная теорема Эйлера. Для графа на сфере верно равенство

$$V - P + \Gamma - K = 1. \quad (**)$$

Доказательство. Заметим, что так как для выпуклого многогранника

$K = 1$, то из этой теоремы немедленно вытекает «обычная» теорема Эйлера для выпуклого многогранника.

Рассмотрим теперь особый граф, который назовем «звездное небо». Этот граф содержит лишь одни вершины и не содержит ни одного ребра. Такой граф действительно напоминает совокупность звезд на небесной сфере. Он состоит из некоторого числа V вершин. Так как в графе нет ребер, то сфера не разбивается на различные области, т.е. $\Gamma = 1$. По той же причине отсутствия ребер в графе столько же компонентов, сколько вершин: $V = K$. Поэтому для «звездного неба» обобщенная формула (***) верна: $V - 0 + 1 - K = 1$. Обобщенная формула Эйлера верна и для графа на рисунке 5, а именно: $18 - 12 + 3 - 8 = 1$.

Пусть G – произвольный граф, содержащий ребро. Мы покажем, что из графа G можно выбросить ребро так, что для старого графа G и нового графа G' соответствующие суммы равны: $V - P + \Gamma - K = V' - P' + \Gamma' - K'$.

Возможны два случая.

1) Пусть в графе G существует ребро e со свободным концом, т.е. хотя бы один конец у ребра e не принадлежит никакому другому ребру. Например, в графе на рисунке 5 ребро из «брови» имеет свободный конец. Удалим это ребро. Условимся, что, удаляя ребро e , мы оставляем обе его концевые вершины. Таким образом, для нового графа имеем: $V' = V$, $P' = P - 1$. Так как у ребра e хотя бы один конец был свободным, то к ребру e с обеих его сторон прилегает одна и та же область. Другими словами, это ребро не разделяет в графе G никаких двух областей. Поэтому удаление ребра e не приводит к уменьшению числа областей в графе G' : $\Gamma' = \Gamma$. А вот число компонентов при удалении ребра со свободным концом увеличивается на 1 за счет того, что две концевые вершины ребра e в графе G принадлежат одному компоненту, а после удаления ребра – разным. Итак, $K' = K + 1$. Поэтому у графа G' сумма

$$\begin{aligned} V' - P' + \Gamma' - K' &= \\ &= V - (P - 1) + \Gamma - (K + 1) = \\ &= V - P + \Gamma - K \end{aligned}$$

та же, что и у G .

2) А что делать, если в графе G нет ни одного ребра со свободным кон-