

# **ОРИЕНТИРОВАННЫЕ ГРАФЫ**

Пусть  $V, D$  — произвольные конечные множества, причем  $V \neq \emptyset$ .

**Ориентированным** графом или, короче, **орграфом**  $G$  называется тройка  $(V, D, \varphi)$ , где  $\varphi$  — некоторое отображение  $D$  в декартов квадрат множества  $V$ .  
Элементы множеств  $V$  и  $D$  называются соответственно **вершинами** и **дугами** орграфа  $G$ .

Множества вершин и дуг орграфа  $G$  удобно обозначать через  $V_G$  и  $D_G$ , соответственно. Если  $f$  — дуга, то  $\varphi(f)$  является упорядоченной парой  $(u, v)$ , где  $u, v \in V$ . Дуга  $f$  **выходит из** вершины  $u$  и **заходит в** вершину  $v$ ; в свою очередь  $u$  и  $v$  называются концевыми вершинами дуги  $f$ ; в дальнейшем будем писать  $f = uv$  (и чаще даже —  $f = uv$ , если нет опасности возникновения путаницы).

Произвольный орграф, как правило, будем представлять в виде  $G = (V, D)$ .

Орграфы принято изображать при помощи диаграмм, аналогичных диаграммам для графов. Разница состоит лишь в том, что линия, изображающая дугу, имеет направление.

С каждым орграфом  $G = (V, D)$  естественно связать граф  $G_0 = (V, E)$ , называемый **основанием** данного орграфа. Для получения основания необходимо в орграфе  $G$  заменить каждую дугу на ребро, соединяющее те же концевые вершины.

Орграф  $G$  называется *связным*, если связным является его основание.

*Ориентированным* маршрутом или, короче, *ормаршрутом* в орграфе  $G$  называется чередующаяся последовательность вершин и дуг

$$v_0, f_1, v_1, \dots, v_{t-1}, f_t, v_t,$$

в которой  $f_i = v_{i-1}v_i$  ( $1 \leq i \leq t$ ).

Такой ормаршрут принято называть  $(v_0, v_t)$ -*ормаршрутом*;

Вершины  $v_0$  и  $v_t$  называются соответственно начальной и конечной вершинами ормаршрута. Если  $v_0 = v_t$ , то ормаршрут называют *замкнутым*. Количество дуг, составляющих ормаршрут, — это *длина* ормаршрута.

Ормаршрут, не содержащий повторяющихся дуг, называют *орцепью*. *Простая орцепь* — это орцепь без повторяющихся вершин (кроме, быть может, совпадающих начальной и конечной вершин). Замкнутая простая орцепь называется *орциклом* или *контуром*.

Орграф  $G$  *сильно связан* или *орсвязен*, если любая его вершина *достижима* из любой другой вершины. Очевидно, сильно связный орграф является связным; обратное утверждение, разумеется, не верно.

Пусть  $G$  — произвольный оргграф.

←

**Полустепенью исхода**  $\deg v$  вершины  $v$  называется число всех дуг, имеющих  $v$  в качестве начала.

→

Аналогично, **полустепенью захода**  $\deg v$  — это число всех дуг, для которых вершина  $v$  является концом.

Оргграф, содержащий  $n$  вершин и  $m$  дуг будем называть  $(n, m)$ -оргграфом.

Полустепени исхода и полустепени захода связаны следующим очевидным образом.

**Лемма 7.** Пусть  $G$  — произвольный  $(n, m)$ -оргграф. Тогда

$$\begin{array}{ccc} \rightarrow & & \leftarrow \\ \sum_{v \in VG} \deg v & = & \sum_{v \in VG} \deg v = m. \end{array}$$

Это утверждение часто называют орлеммой о рукопожатиях.