

# 图的应用





#### 术语

- \*AOV网: 用顶点表示活动,用弧表示活动间的优先关系的有向图称为顶点表示活动的网, 简称为AOV网。
- \*AOE网: 边表示活动的网。
- \*求*关键路径*是有向无环图的另一种重要应用。

別中 国 南 开 大 學 CanKai University 1919-



#### AOE网

- 在带权的有向图中,用顶点表示<u>事件</u> (event),用弧表示<u>活动</u>(activity),<u>权</u> 表示活动持续的时间,这样组成的网称为 以边表示活动的网(activity on edge),简 称为AOE网。
- \*在AOE网中,通常只有一个入度为0的点和一个出度为0的点,这是因为一个工程只有一个开始点和一个完成点。
- \*入度为0的点称为起始点或<u>源点</u>,出度为0的点称为结束点或<u>汇点</u>。



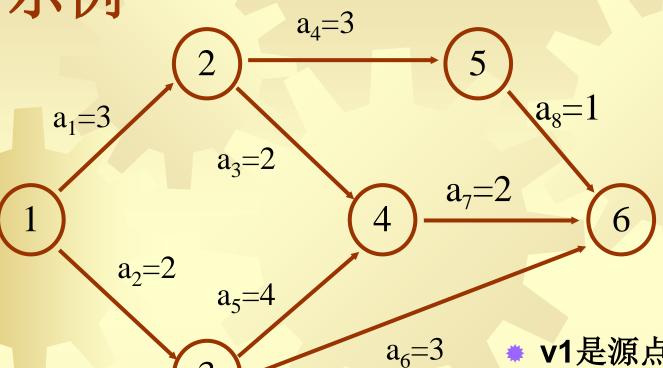


#### AOE网

- \* 一个工程中的某些子活动是可以并行进行的; 从源点到汇点最长路径的长度, 即该路径上所有活动持续时间之和, 就是完成整个工程所需的最少时间。
- \*从源点到汇点具有最大长度的路径称为<u>关</u> <u>健路径(critical path)</u>。关键路径上的所 有活动称为<u>关键活动</u>。

別中国 南 开 大 学 CanKai University 1919-





- \* v1是源点,v6是汇点。
- \*活动a1需要3天完成,活动a2需要2天完成,活动a3需要2天完成,
- \* 这项工程至少需要8天才能完成。



### 定义

- \*在AOE网中,从源点v<sub>1</sub>到任意顶点v<sub>i</sub>的最长路径长度叫做事件v<sub>i</sub>的<u>最早发生时间</u>。这个时间决定了所有以v<sub>i</sub>为尾的弧所表示的活动的最早开始时间。
- \*在不推迟整个工程完成的前提下,活动a<sub>i</sub>最迟必须开始进行的时间称作活动a<sub>i</sub>的<u>最迟开始</u>。

別中国南东大学 CanKai University 1919-



- \* <u>e(i)</u>表示活动a<sub>i</sub>的最早开始时间,<u>l(i)</u>表示其最迟开始时间。两者之差<u>l(i)</u> <u>e(i)</u>意味着完成活动a<sub>i</sub>的<u>时间余量</u>。
- \*a<sub>i</sub>的实际开始时间可以在e(i)到l(i)之间任意调整,而丝毫不会影响整个工程的完成时间。
- \*辨别关键活动就是要找e(i) = l(i) 的活动





\*设活动a<sub>i</sub>由弧(j, k)表示,其<u>持续时间</u>记为 dut(j, k),事件的最早开始时间为ve(j),最 迟开始时间为vl(j),则有如下关系:

- \* e(i) = ve(j)
- \*l(i) = vl(k) dut(j, k)

\* 求ve(j)和vl(j)将采用递推的方法,分两步进行



#### 计算过程

- \* 从ve(1) = 0开始向前递推
  - \*  $ve(j) = max \{ ve(i) + dut(i, j) \} (i, j) \in T, 2 \le j \le n$ 其中T是所有以第j个顶点为头的弧的集合。
- ♣ 从vl(n) = ve (n)起向后递推
  - \* vl(i) = min{vl(j) dut(i, j)} (i, j) ∈ S, 1≤i ≤ n-1
    其中S是所有以第i个顶点为尾的弧的集合。
- \* 这两个递推公式的计算必须分别在拓朴有序和逆 拓朴有序的前提下进行。



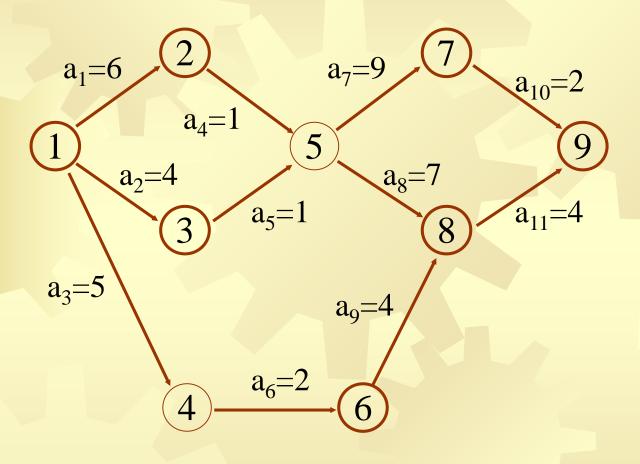
### 关键路径算法

- 1. 输入e条弧(j,k),建立AOE-网的存储结构;
- 2. 从源点v₁出发,令ve[1] = 0,按拓朴有序求其余 各顶点的最早发生时间ve[i] (2≤i≤n)。如果得 到的拓朴有序序列中顶点个数小于网中顶点数n, 则说明网中存在环,不能求关键路径,算法终止; 否则执行步骤(3)。
- 3. 从汇点 $v_n$ 出发,令v[n] = ve[n],按拓朴逆序求 其余各项点的最迟发生时间v[i] ( $n-1 \ge i \ge 1$ );
- 4. 根据各顶点的ve和vl值,求每条弧s的最早开始时间e(s)和最迟开始时间l(s)。若某条弧满足条件 e(s) = l(s),则为关键活动。





#### 示例







# 事件的计算

事件	ve	vl
$\mathbf{v}_1$	0	0
$\mathbf{v}_2$	6	6
$v_3$	4	6
$v_4$	5	8
$v_5$	7	7
$v_6$	7	10
$\mathbf{v}_7$	16	16
$v_8$	14	14
$v_9$	18	18





# 活动的计算

活动	e	1	1-e
$a_1$	0	0	0
$\mathbf{a}_2$	0	2	2
$a_3$	0	3	3
$a_4$	6	6	0
$a_5$	4	6	2
$a_6$	5	8	3
$a_7$	7	7	0
$a_8$	7	7	0
$a_9$	7	10	3
a <sub>10</sub>	16	16	0
a <sub>11</sub>	14	14	0



#### 结果

\*a<sub>1</sub>、a<sub>4</sub>、a<sub>7</sub>、a<sub>8</sub>、a<sub>10</sub>和a<sub>11</sub>,它们构成两条关 键路径:

- $(v_1, v_2, v_5, v_7, v_9)$
- $(v_1, v_2, v_5, v_8, v_9)$

\*设AOE网中有n个事件,e个活动,则求关键路径的时间复杂度为O(n+e)