

# 数据结构与算法

## 第7章 图

主讲：赵海燕

北京大学信息科学技术学院  
“数据结构与算法”教学组

国家精品课 “数据结构与算法”

<http://www.jpku.pku.edu.cn/pkujpku/course/sjjg/>

张铭，王腾蛟，赵海燕  
高等教育出版社，2008. 6, “十一五” 国家级规划教材

---

# 补充内容

## 关键路径

# 关键路径

- 有向无环图（即DAG图）在工程计划、企业管理中有广泛的应用。DAG图中边往往都带权，形成网络
  - 活动位于顶点的网络(Activity On Vertex)，简称AOV网络：用活动作为顶点，活动间的优先关系作为有向边，活动结点网络的结点可以带权，表示完成一项活动需要的时间等
  - 活动位于边的网络(Activity On Edge)，简称AOE网络：事件作为顶点，活动作为有向边。AOE网络中边的权代表完成一项活动所需要的时间（单位可以是“天”、“时”、“分”等）；顶点所表示的事件是其所有入边所代表的活动均已完成，出边所代表的活动可以开始
    - ◆ AOE网络在工程计划的安排、估算中很有用途，稍加介绍

# 关键路径

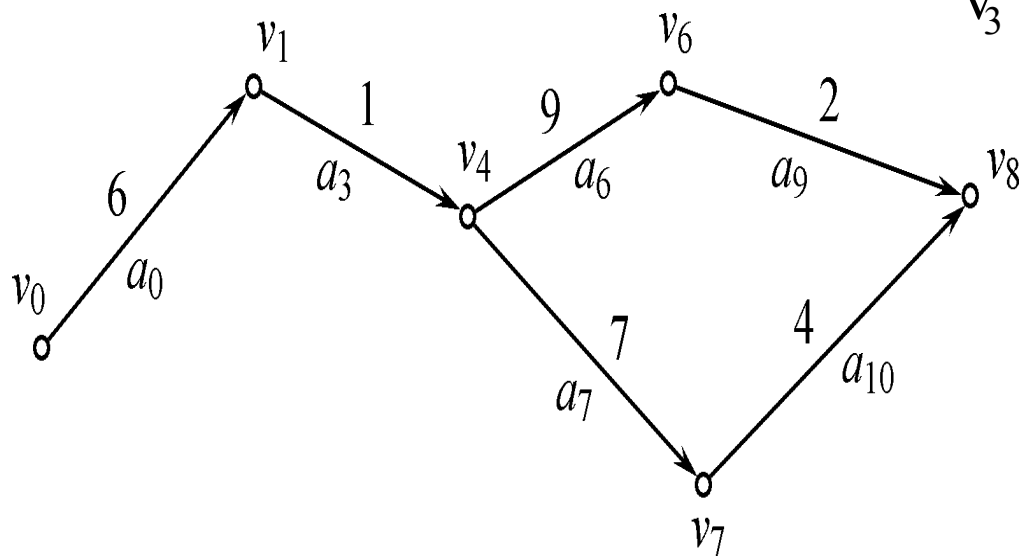
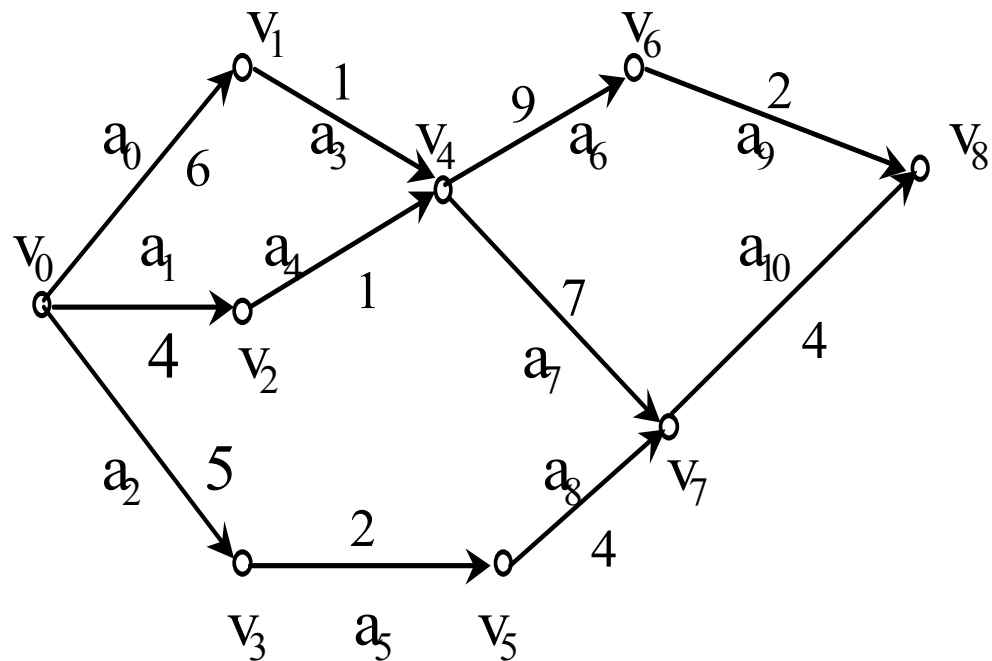
## ■ AOE网

- 开始顶点
- 完成顶点
- 有些活动可以并行进行，完成整个工程的最短时间是从开始顶点到完成顶点的最长路径长度，路径长度为路径上各边的权值之和
- 把开始顶点到完成顶点的最长路径称为关键路径

# 关键活动

- 哪些活动将影响工程的进度呢？
  - 关键路径上的活动如果延期，将导致整项工程不能按时完成
  - 若要提前完成工程，则需要某些关键活动上投入更多的人力物力
- 分析关键路径的目的是确定关键活动

# 关键路径



路径  $v_0, v_1, v_4, v_7, v_8$  是一条关键路径，长度为18，若权值代表天数的话，整个工程至少要18天才能完成

# 相关概念

## ■ 关键活动

- 事件 $v_j$ 可能的最早发生时间 $ee(j)$
- 事件 $v_i$ 允许的最迟发生时间 $le(i)$
- 活动 $a_k = \langle v_i, v_j \rangle$ 的最早开始时间 $e(k)$
- 活动 $a_k = \langle v_i, v_j \rangle$ 的最晚开始时间 $l(k)$

满足  $e(k) = l(k)$  的活动均为关键活动

$l(k) - e(k)$ 表示完成活动 $a_k$ 的时间余量，即在不延误工期的前提下，活动 $a_k$ 可以延迟的时间

# 某事件可能的最早发生时间

- 从开始顶点到顶点 $v_j$ （事件 $v_j$ ）的最长路径长度
  - 所有进入 $v_j$ 的活动 $\langle v_i, v_j \rangle$ 均结束时， $v_j$ 所代表的事件才可发生

$$ee(0) = 0$$

$$ee(j) = \max\{ee(i) + \text{weight}(\langle v_i, v_j \rangle)\}$$

$$\langle v_i, v_j \rangle \in T, 1 \leq j \leq n-1$$

其中  $T$  为所有以  $v_j$  为终点的入边的集合



# 某事件允许的最晚发生时间

- 在**不推延整个工期**的前提下，事件 $v_i$ 允许的最晚发生时间
  - 不得迟于其**后继事件** $v_j$ 的最晚发生时间减去活动 $\langle v_i, v_j \rangle$ 的持续时间

$$le(n-1) = ee(n-1)$$

$$le(i) = \min\{le(j) - \text{weight}(\langle v_i, v_j \rangle)\}$$

$$\langle v_i, v_j \rangle \in S, 0 \leq i \leq n-2$$

其中  $S$  为所有以  $v_i$  为始点的出边的集合

# 某活动的最早开始时间

- 活动 $a_k = \langle v_i, v_j \rangle$ 的**最早开始时间** $e(k)$ 
  - 只有事件 $v_i$ 发生了，活动 $a_k$ 才能开始，即其最早开始时间为事件 $v_i$ 的最早发生时间
$$e(k) = ee(i)$$

# 某活动的最晚开始时间

- 活动 $a_k = \langle v_i, v_j \rangle$ 的**最晚开始时间**  $l(k)$ 
  - 活动 $a_k$ 的最晚开始时间为事件  $v_j$  的最晚完成时间 减去  $a_k$  的持续时间

$$l(k) = le(j) - \text{weight}(\langle v_i, v_j \rangle)$$

# 关键路径算法

- $ee(j)$ 的计算须在顶点 $v_j$ 所有前驱顶点的最早发生时间都已经求出的前提下进行;
- $le(i)$ 的计算须在顶点 $v_i$ 所有后继顶点的最迟发生时间都已经求出的前提下进行;

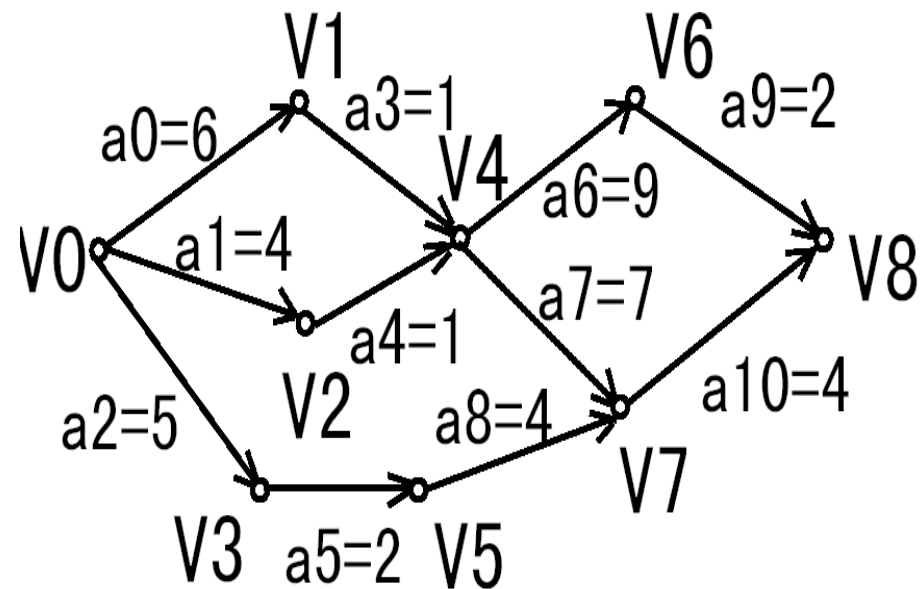
故顶点序列须是一个拓扑序列

一种方法是首先检查图是否无环, 若是, 则按照上述思路, 逐步计算, 并找出 $e(k)=l(k)$ 的关键活动

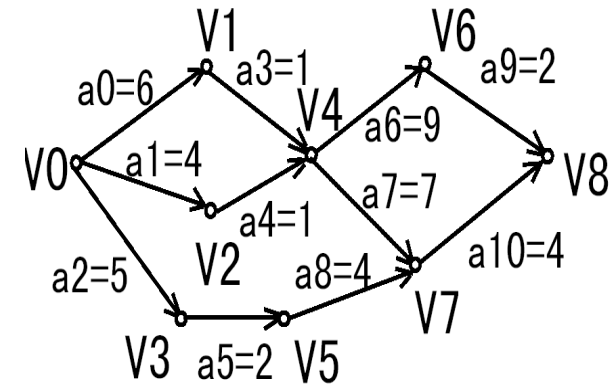
# 关键路径的求解示例

## ■ 分别求出

- 各事件的**最早发生时间**（从前往后）及**最迟发生时间**（从后往前）
- 各活动的**最早开始时间**及**最晚开始时间**



# 关键路径的求解示例



$$ee(0) = 0$$

$$ee(1) = ee(0) + \text{weight}(\langle v_0, v_1 \rangle) = 0 + 6 = 6$$

$$ee(2) = ee(0) + \text{weight}(\langle v_0, v_2 \rangle) = 0 + 4 = 4$$

$$ee(3) = ee(0) + \text{weight}(\langle v_0, v_3 \rangle) = 0 + 5 = 5$$

$$\begin{aligned} ee(4) &= \max \{ ee(1) + \text{weight}(\langle v_1, v_4 \rangle), ee(2) + \text{weight}(\langle v_2, v_4 \rangle) \\ &= \max \{ 6 + 1, 4 + 1 \} = 7 \end{aligned}$$

$$ee(5) = ee(3) + \text{weight}(\langle v_3, v_5 \rangle) = 5 + 2 = 7$$

$$ee(6) = ee(4) + \text{weight}(\langle v_4, v_6 \rangle) = 7 + 9 = 16$$

$$\begin{aligned} ee(7) &= \max \{ ee(4) + \text{weight}(\langle v_4, v_7 \rangle), ee(5) + \text{weight}(\langle v_5, v_7 \rangle) \\ &= \max \{ 7 + 7, 7 + 4 \} = 14 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} ee(8) &= \max \{ ee(6) + \text{weight}(\langle v_6, v_8 \rangle), ee(7) + \text{weight}(\langle v_7, v_8 \rangle) \\ &= \max \{ 16 + 2, 14 + 4 \} = 18 \end{aligned}$$

# 关键路径的求解示例

$$le(8) = ee(8) = 18$$

$$le(7) = ee(8) - \text{weight}(\langle v_7, v_8 \rangle) = 18 - 4 = 14$$

$$le(6) = ee(8) - \text{weight}(\langle v_6, v_8 \rangle) = 18 - 2 = 16$$

$$le(5) = ee(7) - \text{weight}(\langle v_5, v_7 \rangle) = 14 - 4 = 10$$

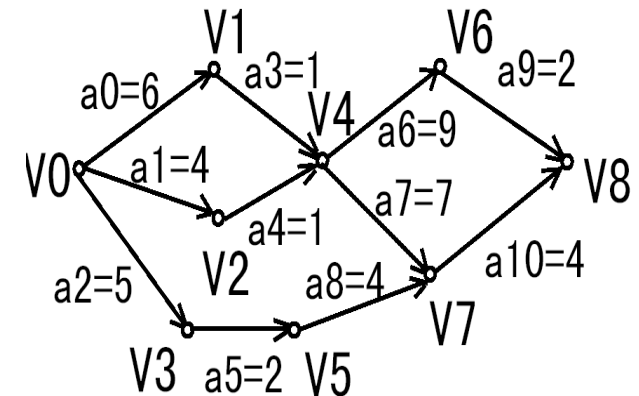
$$\begin{aligned} le(4) &= \min\{le(7) - \text{weight}(\langle v_4, v_7 \rangle), le(6) - \text{weight}(\langle v_4, v_6 \rangle)\} \\ &= \min\{14 - 7, 16 - 9\} = 7 \end{aligned}$$

$$le(3) = le(5) - \text{weight}(\langle v_3, v_5 \rangle) = 10 - 2 = 8$$

$$le(2) = le(4) - \text{weight}(\langle v_2, v_4 \rangle) = 7 - 1 = 6$$

$$le(1) = le(4) - \text{weight}(\langle v_1, v_4 \rangle) = 7 - 1 = 6$$

$$\begin{aligned} le(0) &= \min\{le(1) - \text{weight}(\langle v_0, v_1 \rangle), le(2) - \text{weight}(\langle v_0, v_2 \rangle), le(3) - \text{weight}(\langle v_0, v_3 \rangle)\} \\ &= \min\{6 - 6, 6 - 4, 8 - 5\} = 0 \end{aligned}$$



# 关键路径的求解示例

$$e(0) = ee(0) = 0$$

$$e(1) = ee(0) = 0$$

$$e(2) = ee(0) = 0$$

$$e(3) = ee(1) = 6$$

$$e(4) = ee(2) = 4$$

$$e(5) = ee(3) = 5$$

$$e(6) = ee(4) = 7$$

$$e(7) = ee(4) = 7$$

$$e(8) = ee(5) = 7$$

$$e(9) = ee(6) = 16$$

$$e(10) = ee(7) = 14$$



# 关键路径的求解示例

$$l(0) = le(1) - \text{weight}(\langle v_0, v_1 \rangle) = 6 - 6 = 0$$

$$l(1) = le(2) - \text{weight}(\langle v_0, v_2 \rangle) = 6 - = 2$$

$$l(2) = le(3) - \text{weight}(\langle v_0, v_3 \rangle) = 8 - 5 = 3$$

$$l(3) = le(4) - \text{weight}(\langle v_1, v_4 \rangle) = 7 - 1 = 6$$

$$l(4) = le(4) - \text{weight}(\langle v_2, v_4 \rangle) = 7 - 1 = 6$$

$$l(5) = le(5) - \text{weight}(\langle v_3, v_5 \rangle) = 10 - 2 = 8$$

$$l(6) = le(6) - \text{weight}(\langle v_4, v_6 \rangle) = 16 - 9 = 7$$

$$l(7) = le(7) - \text{weight}(\langle v_4, v_7 \rangle) = 14 - 7 = 7$$

$$l(8) = le(7) - \text{weight}(\langle v_5, v_7 \rangle) = 14 - 4 = 10$$

$$l(9) = le(8) - \text{weight}(\langle v_6, v_8 \rangle) = 18 - 2 = 16$$

$$l(10) = le(8) - \text{weight}(\langle v_7, v_8 \rangle) = 18 - 4 = 14$$

# 关键路径的求解示例

$$l(0) - e(0) = 0 - 0 = 0$$

$$l(1) - e(1) = 2 - 0 = 2$$

$$l(2) - e(2) = 3 - 0 = 3$$

$$l(3) - e(3) = 6 - 6 = 0$$

$$l(4) - e(4) = 6 - 4 = 2$$

$$l(5) - e(5) = 8 - 5 = 3$$

$$l(6) - e(6) = 7 - 7 = 0$$

$$l(7) - e(7) = 7 - 7 = 0$$

$$l(8) - e(8) = 10 - 7 = 3$$

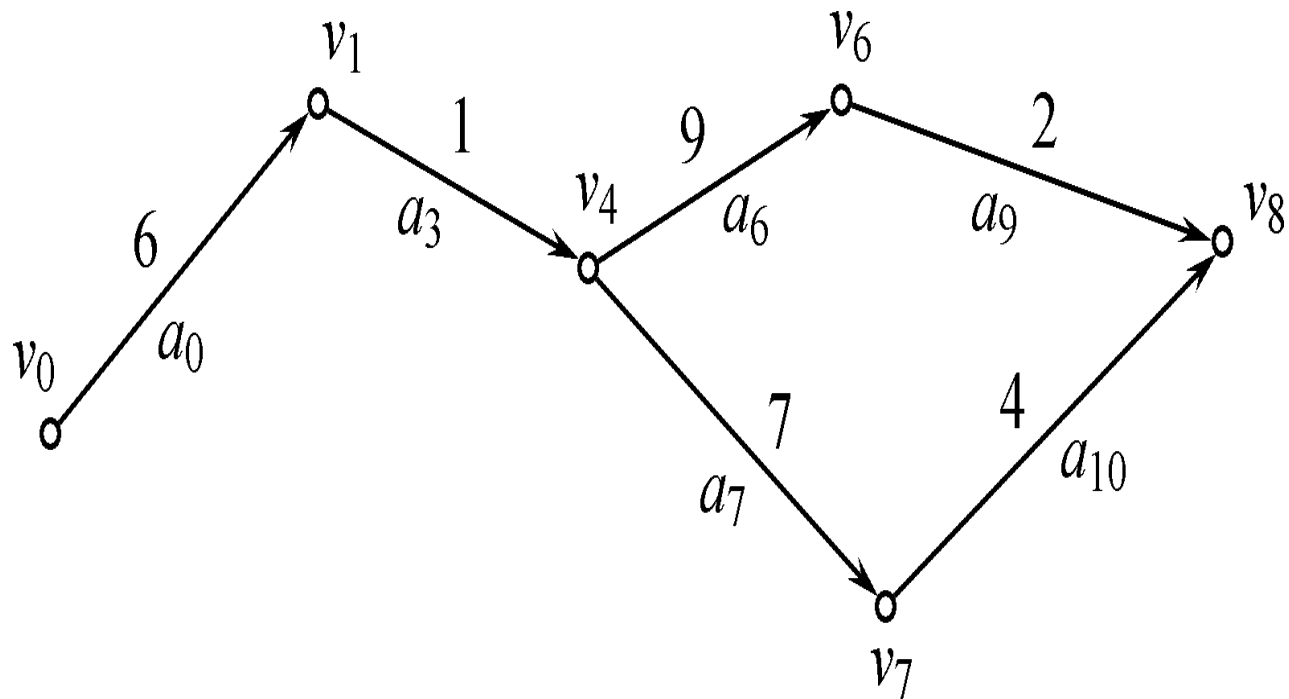
$$l(9) - e(9) = 16 - 16 = 0$$

$$l(10) - e(10) = 14 - 14 = 0$$

# 关键路径的求解示例

## ■ 求解结果:

□ 活动 $a_0$ ,  $a_3$ ,  $a_6$ ,  $a_7$ ,  $a_9$ ,  $a_{10}$ 为关键活动



# 复杂度分析

- 时间复杂度为 $O(n+e)$

- 在 $n$ 个顶点， $e$ 条边的AOE网中，求

- ◆ 事件可能的最早发生时间
    - ◆ 事件允许的最迟发生时间
    - ◆ 活动最早开始时间
    - ◆ 活动最晚开始时间

均需对图中所有顶点及每个顶点边表中所有的边结点进行检查

# 图知识点总结

- 图的基本概念
- 图的抽象数据类型
- 图的存储结构
- 图的周游（深度、广度、拓扑）
- 最短路径问题
- 最小生成树
- 关键路径