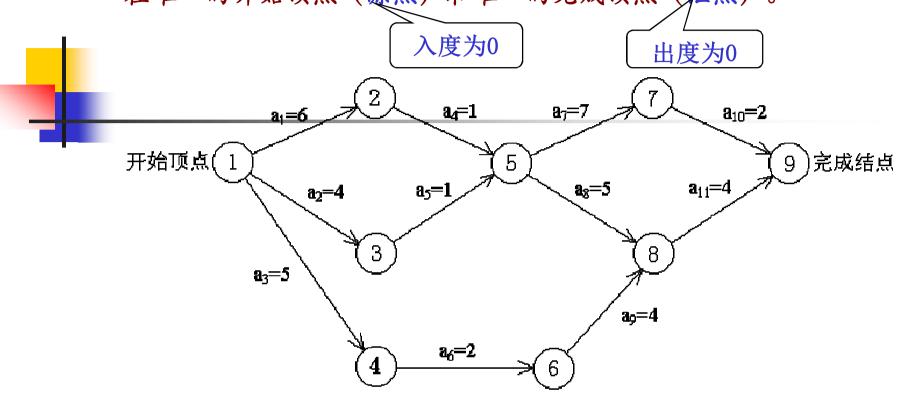
#### 7.5有向无环图及其应用--关键路径

有向图表示工程计划,顶点表示事件, 孤表示活动,弧上的权值表示完成一项活动需要的时间--AOE网

#### AOE网的性质

- 只有在某顶点代表的事件发生后,从该顶点发出去的弧所代表的各项活动才能 开始
- 只有进入某顶点的各条弧所代表的活动 都已经结束,该顶点所代表的事件才能 发生

表示实际工程计划的AOE网应该是无环的,在正常情况下存在唯一的开始顶点(源点)和唯一的完成顶点(汇点)。



有9个事件  $(v_1,v_2,...,v_9)$  、11项活动  $(a_1,a_2,...,a_{11})$  AOE网。 $v_1$ 表示整个工程的开始, $v_9$ 表示整个工程的结束。 $v_5$ 表示活动 $a_4$ 和 $a_5$ 已经完成,活动 $a_7$ 和 $a_8$ 可以开始。AOE网中有些活动可以并行进行,如 $a_1$ 、 $a_2$ 、 $a_3$ 。但有些活动却不能并行进行,如 $a_1$ 和 $a_4$ ,只有在 $a_1$ 活动完成之后, $a_4$ 才可以开始。

#### AOE网的路径长

度等于这条路径上 完成各个活动所需 的时间之和。

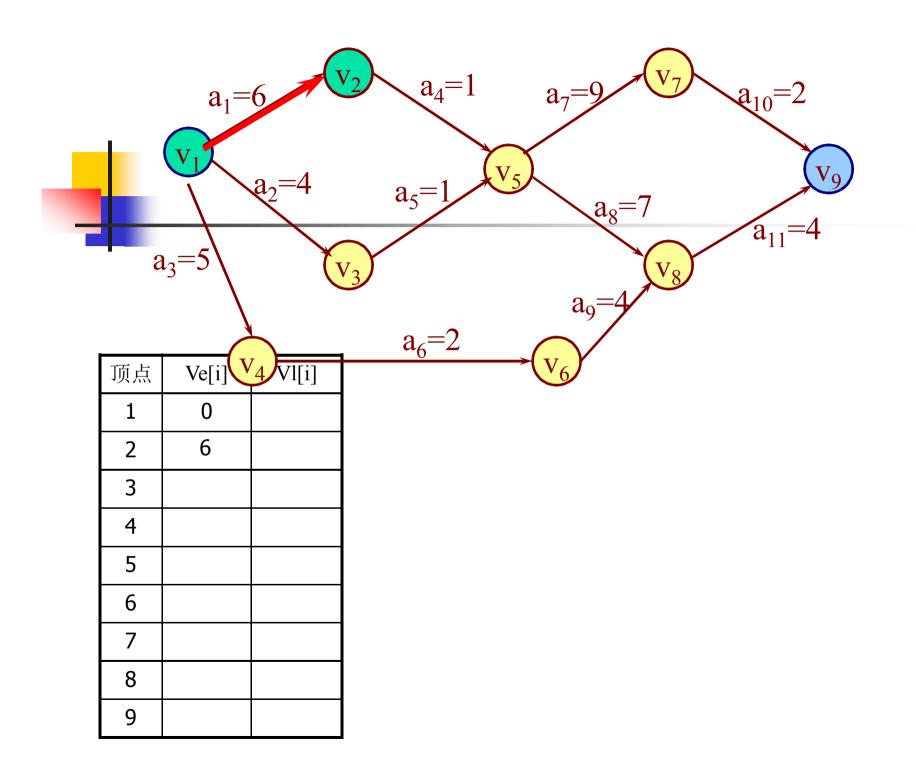
# AOE网有待研究的问题完成各的时间

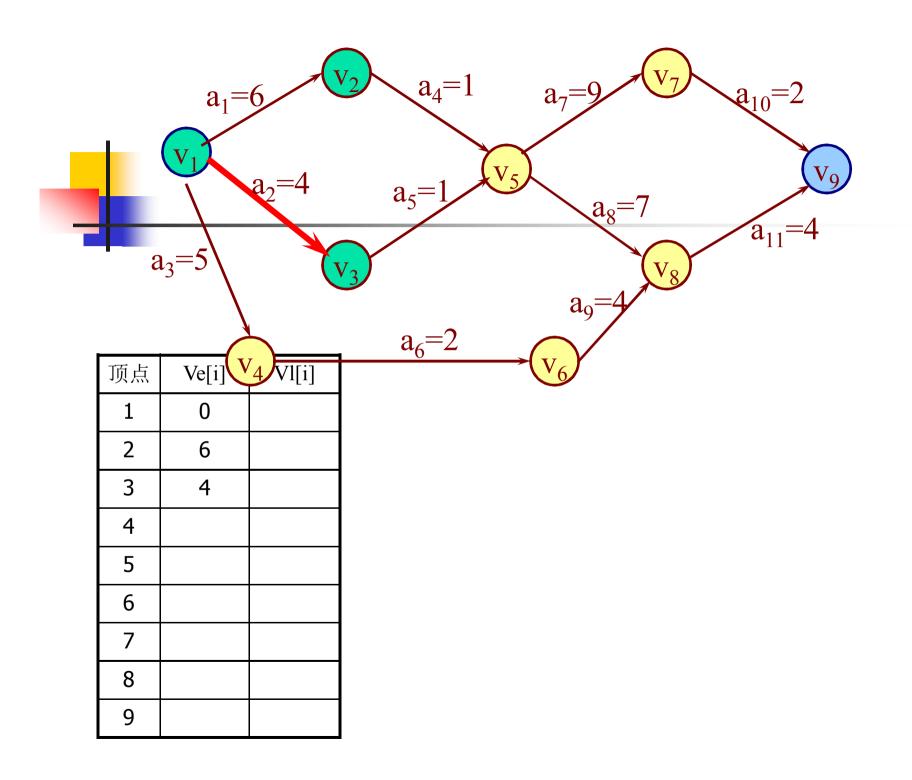
- 完成整项工程至少需要多少时间?
- ■哪些活动是影响工程进度的关键? AOE网中的某些活动可以并行进行, 完成工程的最短时间是从开始顶点到 完成顶点的最长路径长度。路径长度 最长的路径为关键路径。关键路径上 所有活动都叫做关键活动。

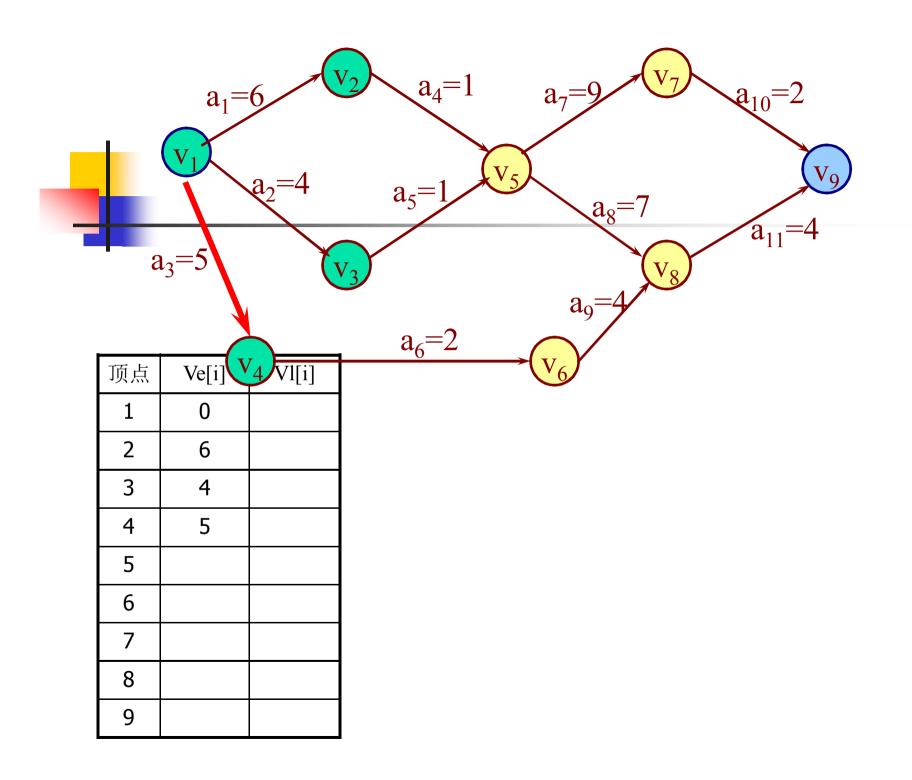
求解关键路径和关键活动通过事件的最早、最迟发生时间、活动的最早、最迟发生时间完成。

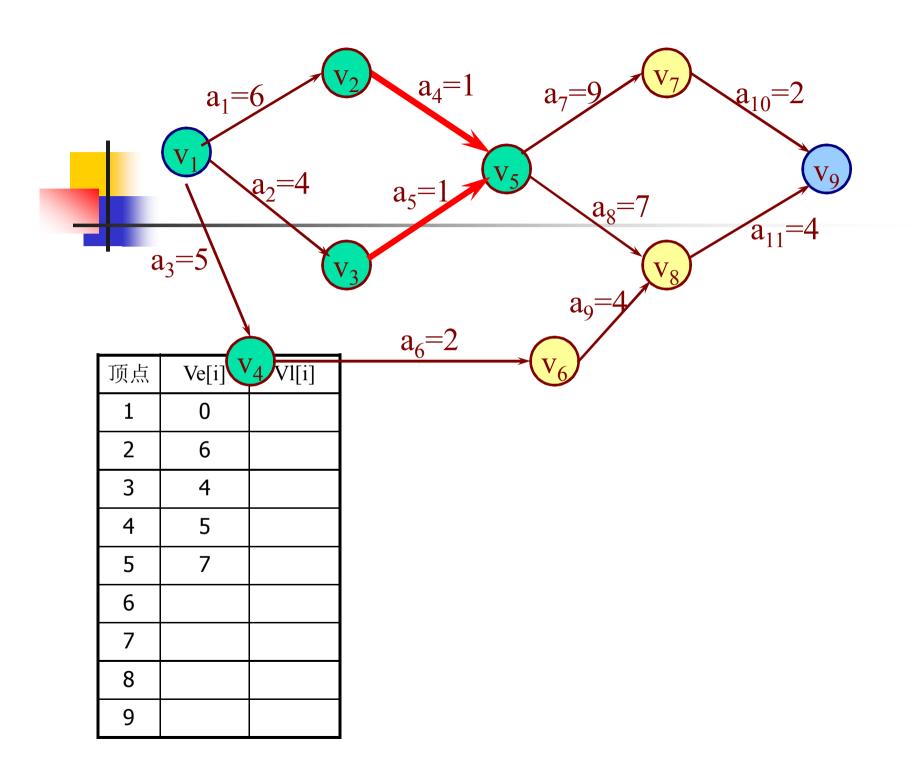
### 事件的最早发生时间

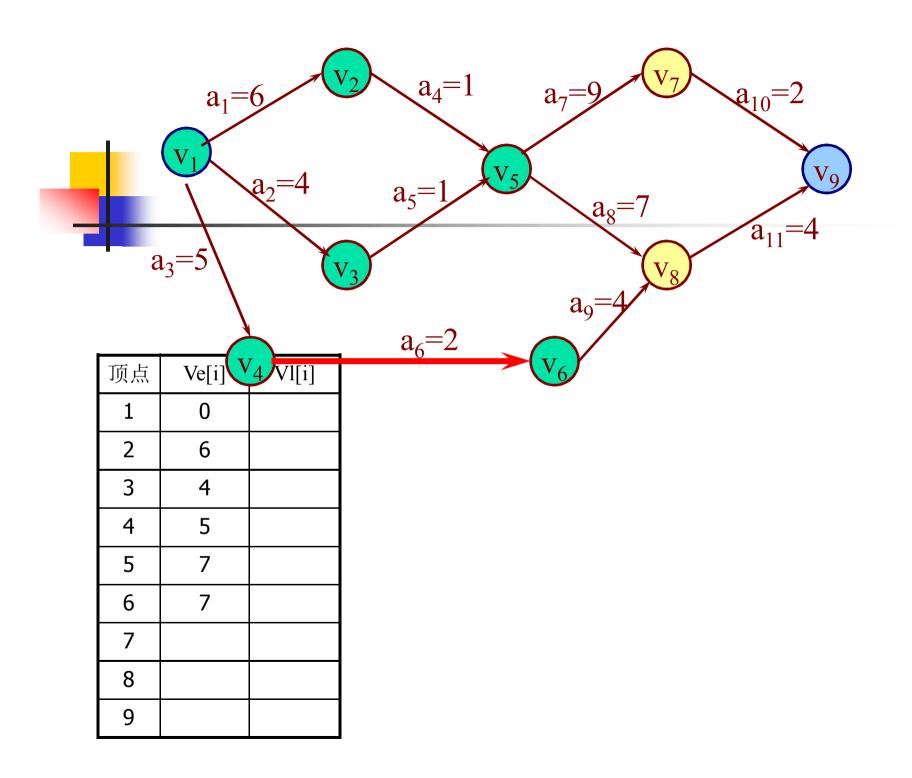
- 一维数组ve[]保存每一事件的最早发生时间
- 事件v<sub>i</sub>的最早发生时间ve[i]是从开始顶点v<sub>1</sub>到顶点v<sub>i</sub>的最长路径长度。
- 各事件(顶点)最早发生时间的计算方法:
- 》从开始顶点 $v_1$ 出发,令ve[1]=0,按<mark>柘扑有序求</mark> 其余各顶点的最早发生时间ve[k]( $2\leq k\leq n$ )
- $ve[k]=\max\{ve[j]+\operatorname{dut}(\langle j,k\rangle)\}$
- > dut(<j,k>)表示活动<j,k>的所需的时间

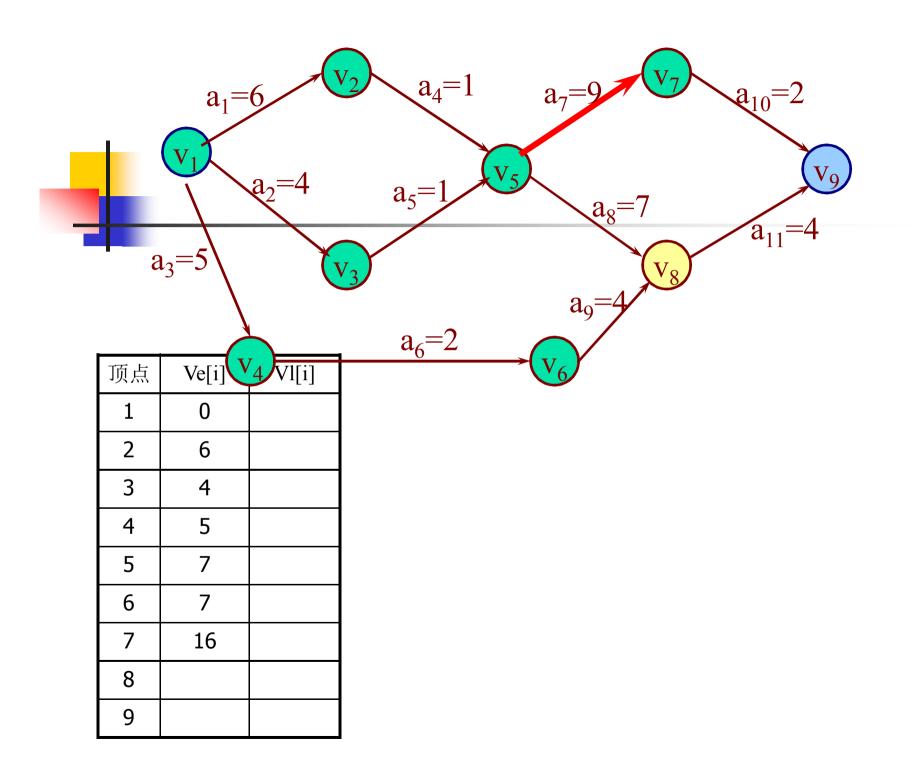


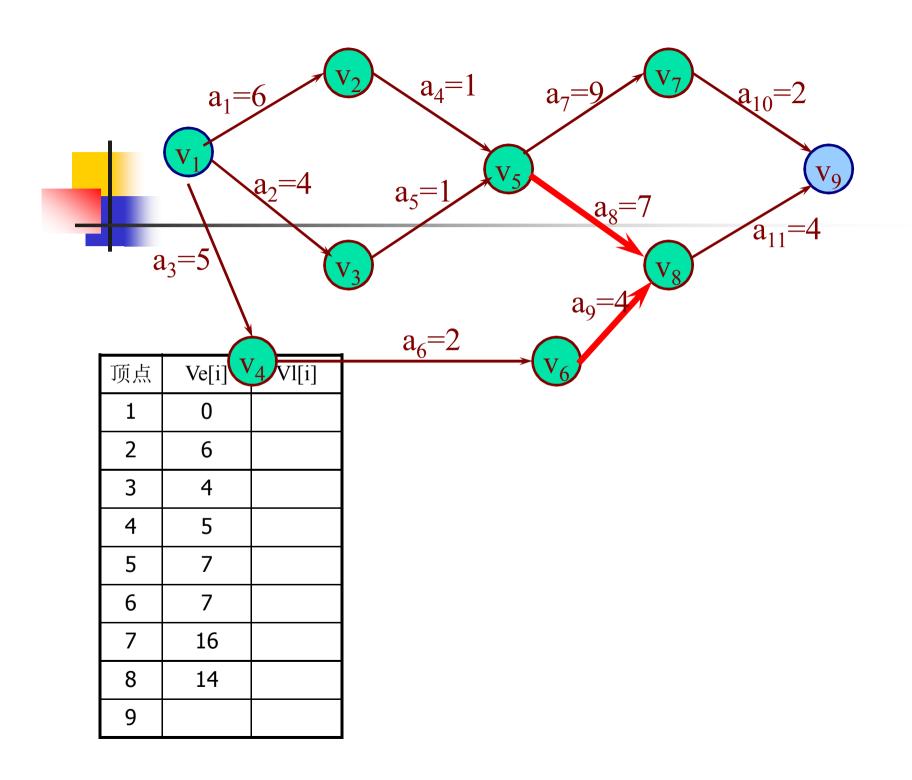


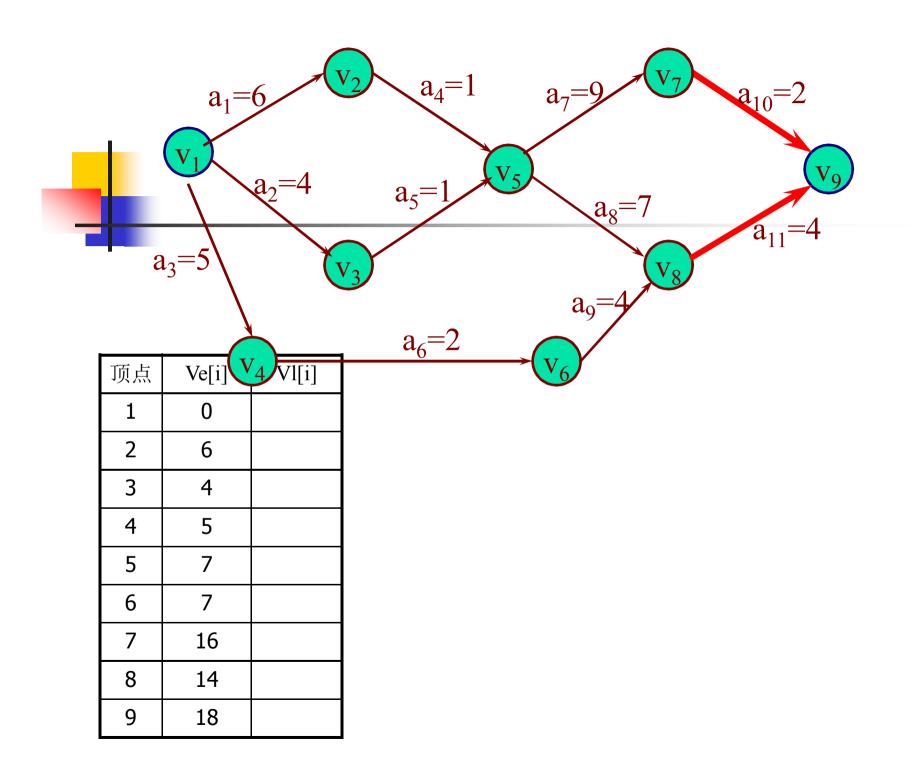






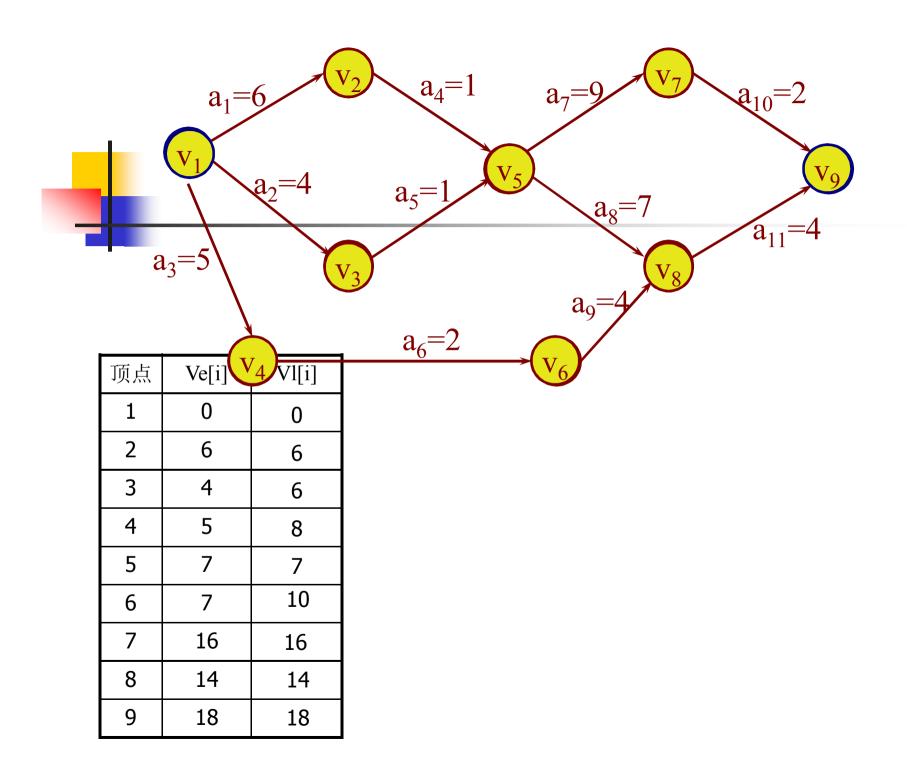






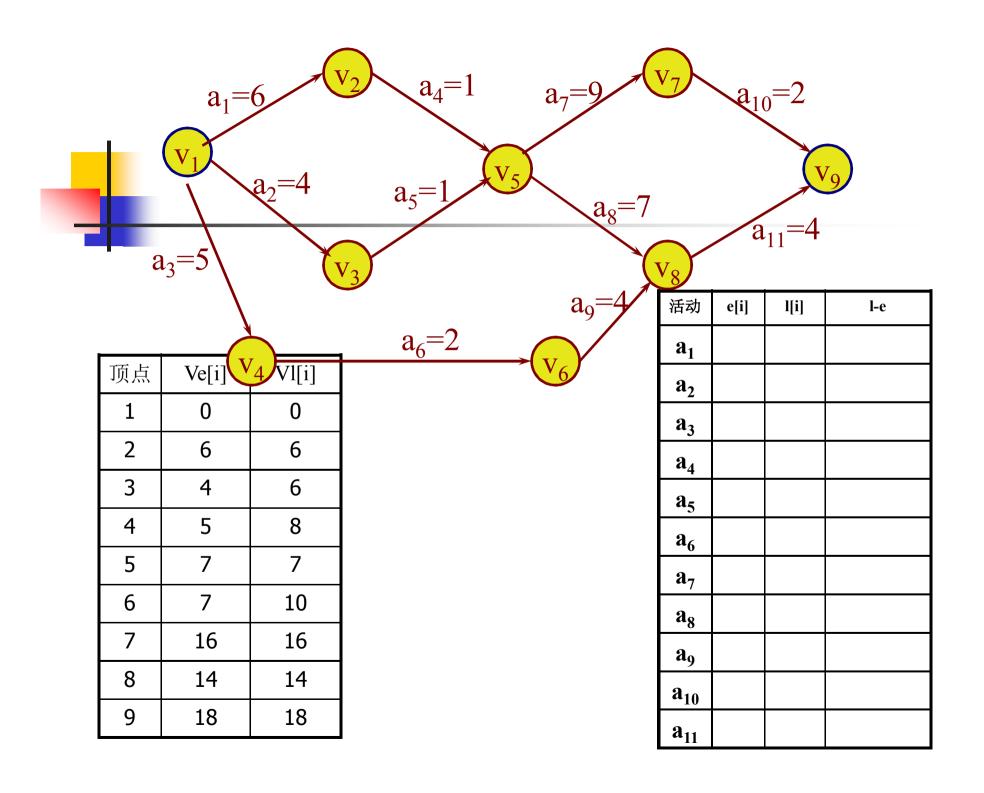
### 事件允许的最晚发生时间

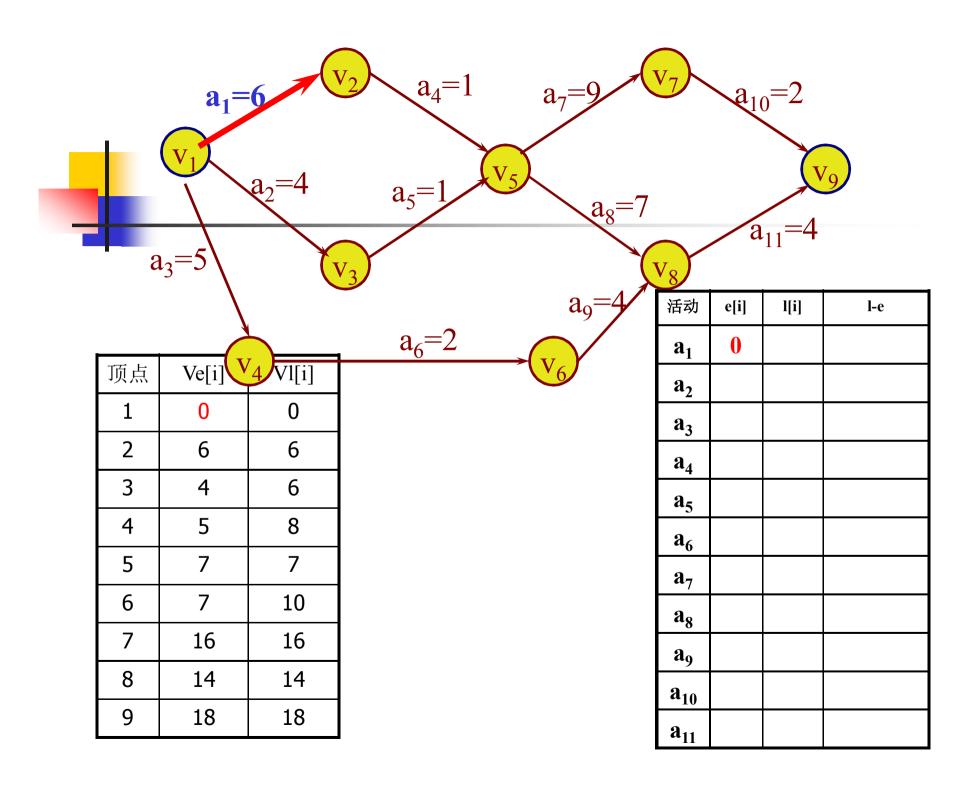
- 一维数组v/[]保存每一事件允许的最晚发生时间
- 事件 $v_i$ 允许的最晚发生时间v'[i]是在保证完成顶点 $v_n$ 在ve[n]时刻发生的前提下,事件 $v_i$ 允许发生的最晚时间,它等于ve[n]减去 $v_i$ 到 $v_n$ 的最长路径长度。
- 事件允许的最晚发生时间的计算方法:
- 》从完成顶点 $v_n$ 出发,令vl[n]=ve[n],按逆拓扑有序求其余各顶点的允许的最晚发生时间vl[i]  $(n-1\geq i\geq 1)$
- $vl[i]=\min\{vl[k]-\text{dut}(\langle i,k \rangle): \langle i,k \rangle \in S\}$
- ▶ 其中S是以顶点v<sub>i</sub>为弧尾的所有弧的集合。

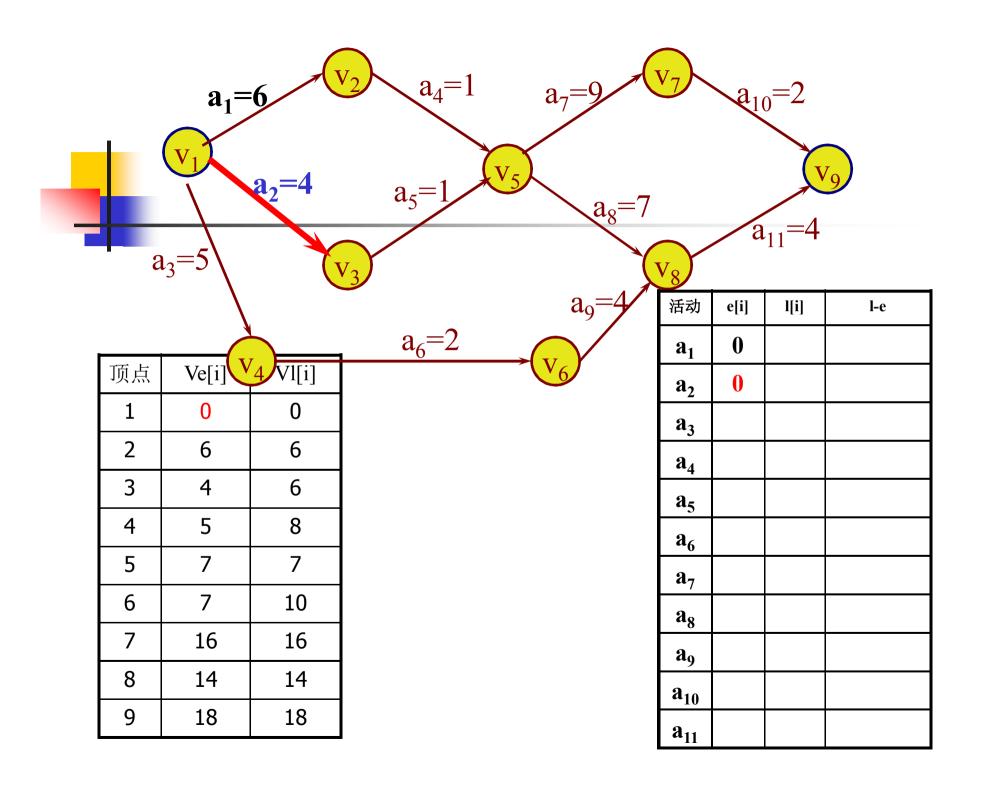


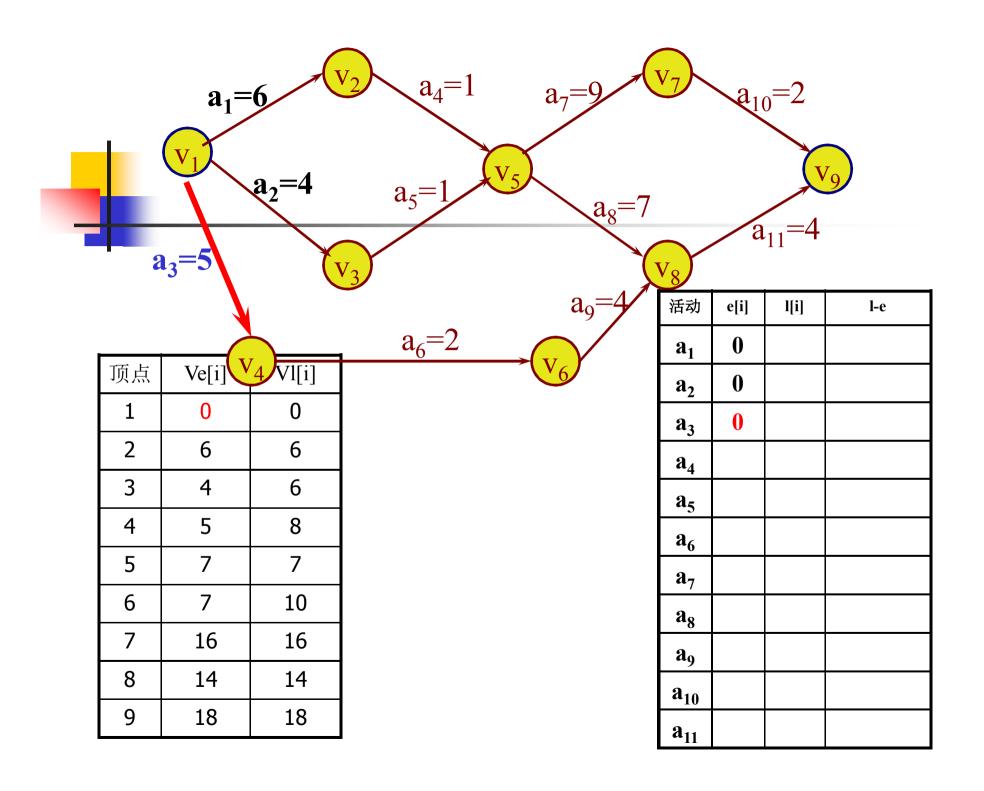
#### 活动最早发生时间

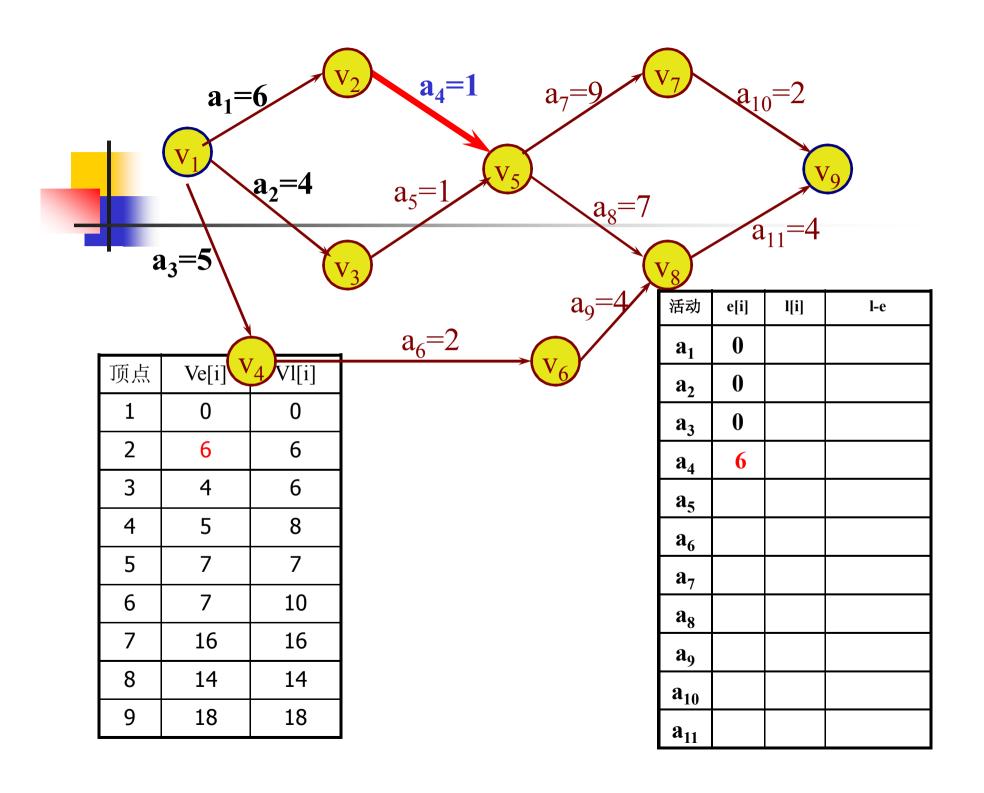
- 一维数组e []保存每一活动的最早发生时间
- 设活动 $a_i$ 用弧 $\langle v_j, v_k \rangle$ 表示,与 $a_i$ 相联系的权值  $\mathrm{dut}(\langle j,k \rangle)$ 用表示,则 $a_i$ 的可能的最早开始时间e[i]等于事件 $v_j$ 可能的最早发生时间ve[j]。

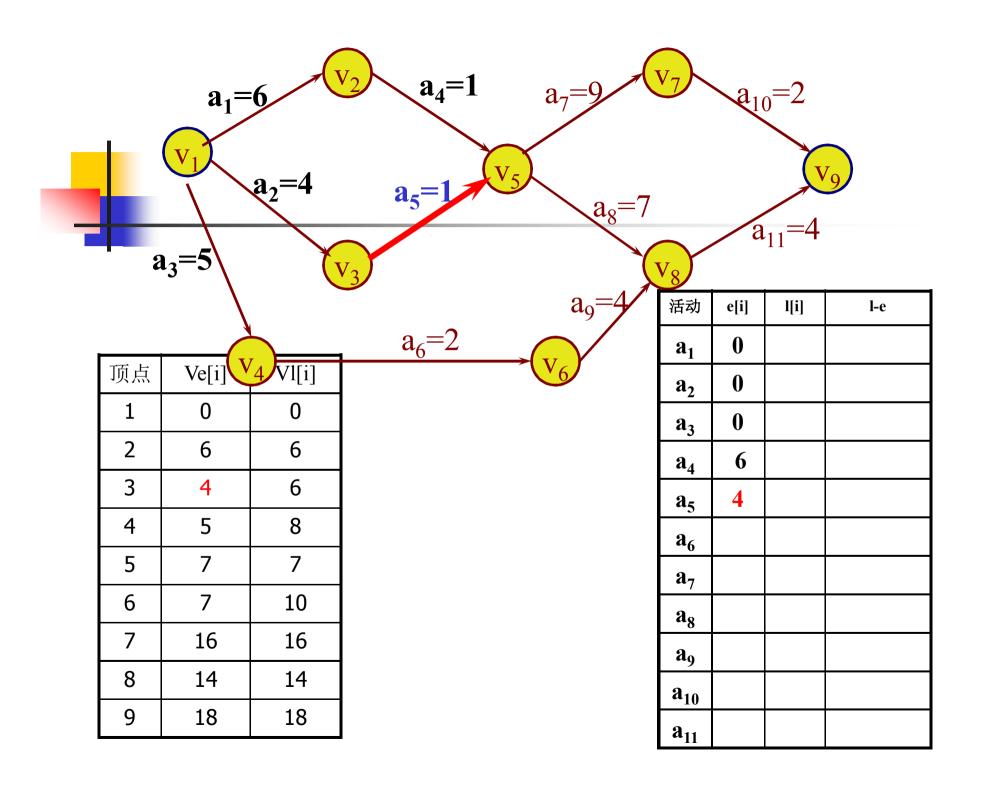


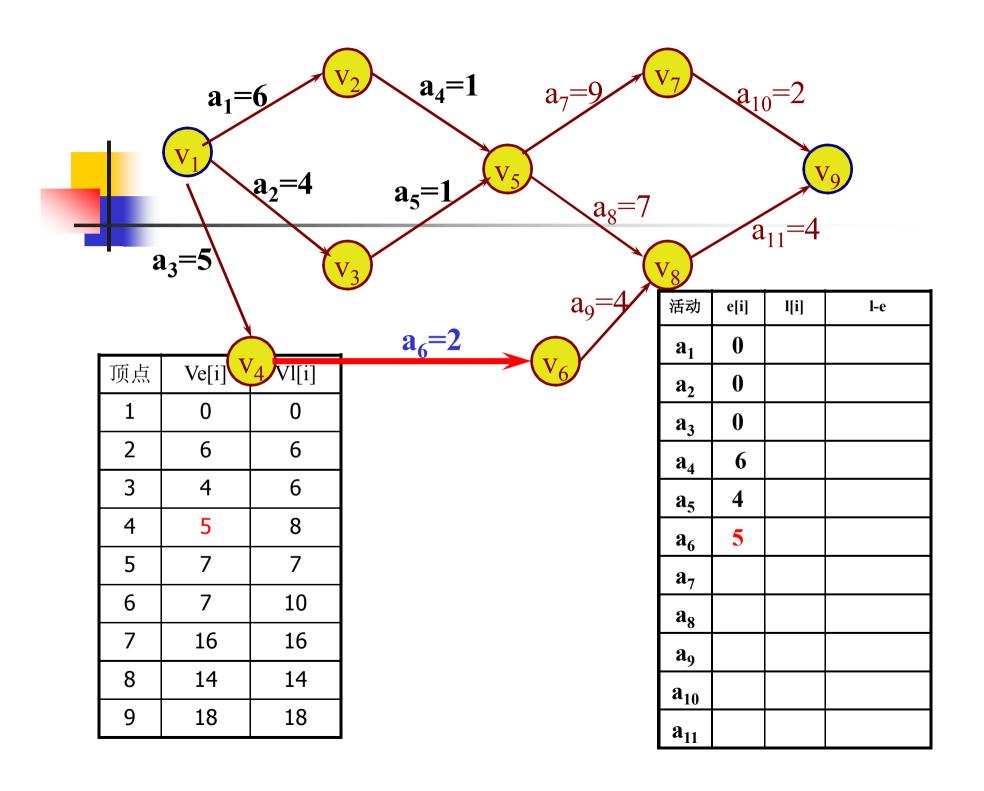


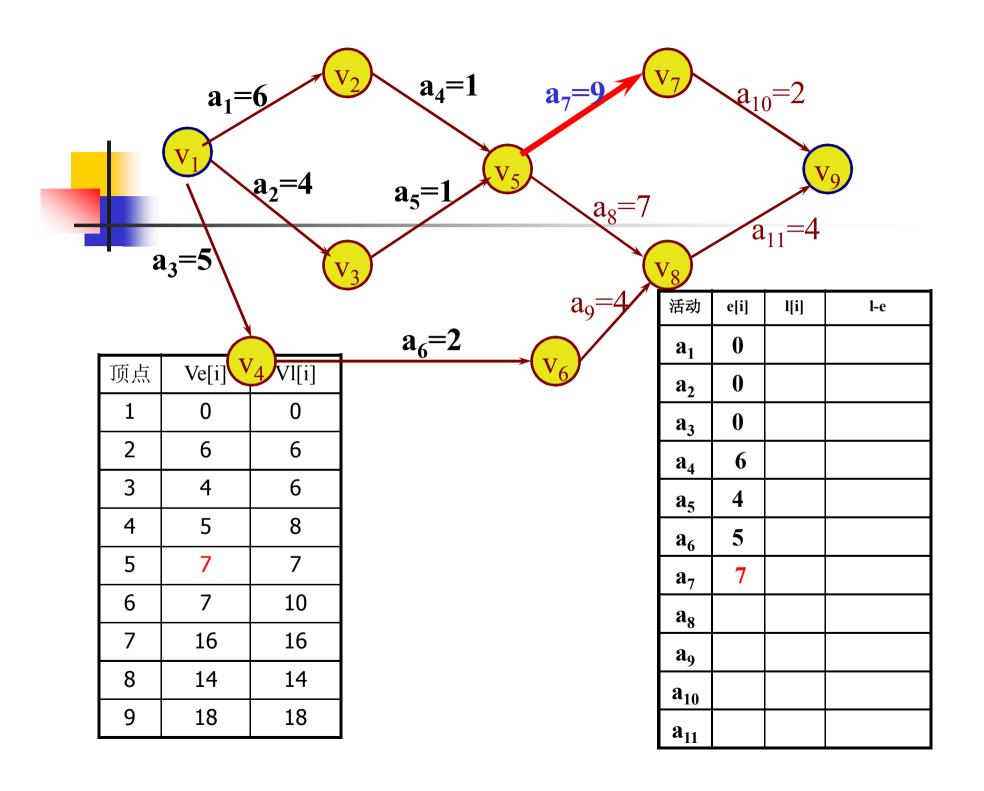


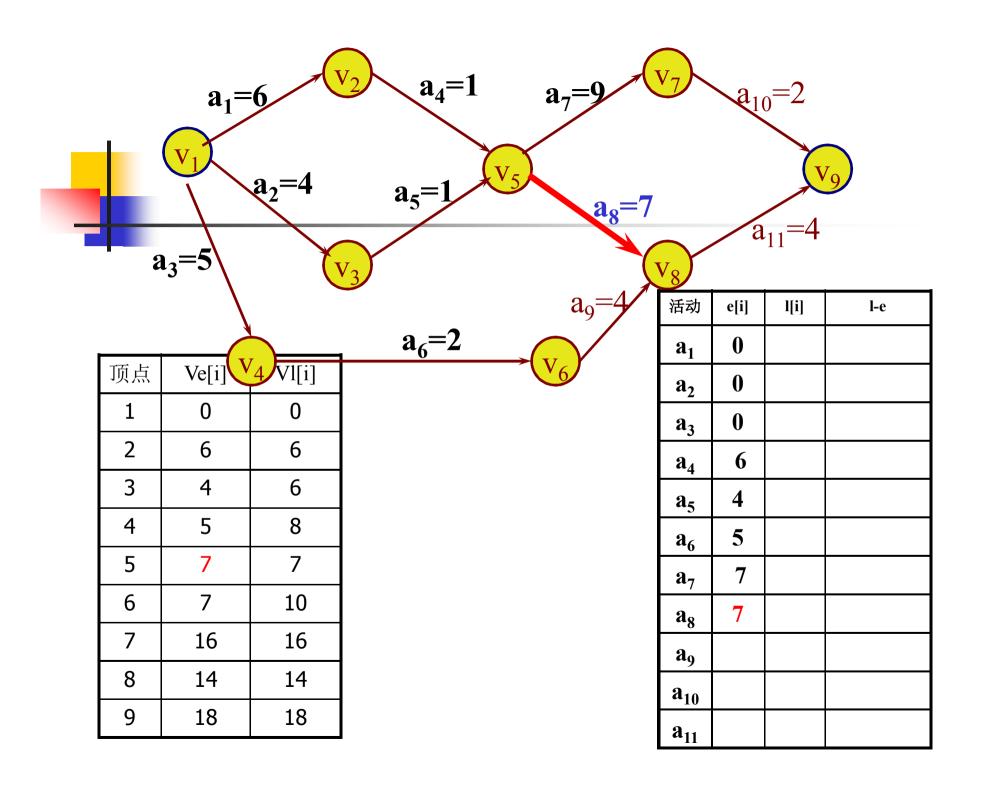


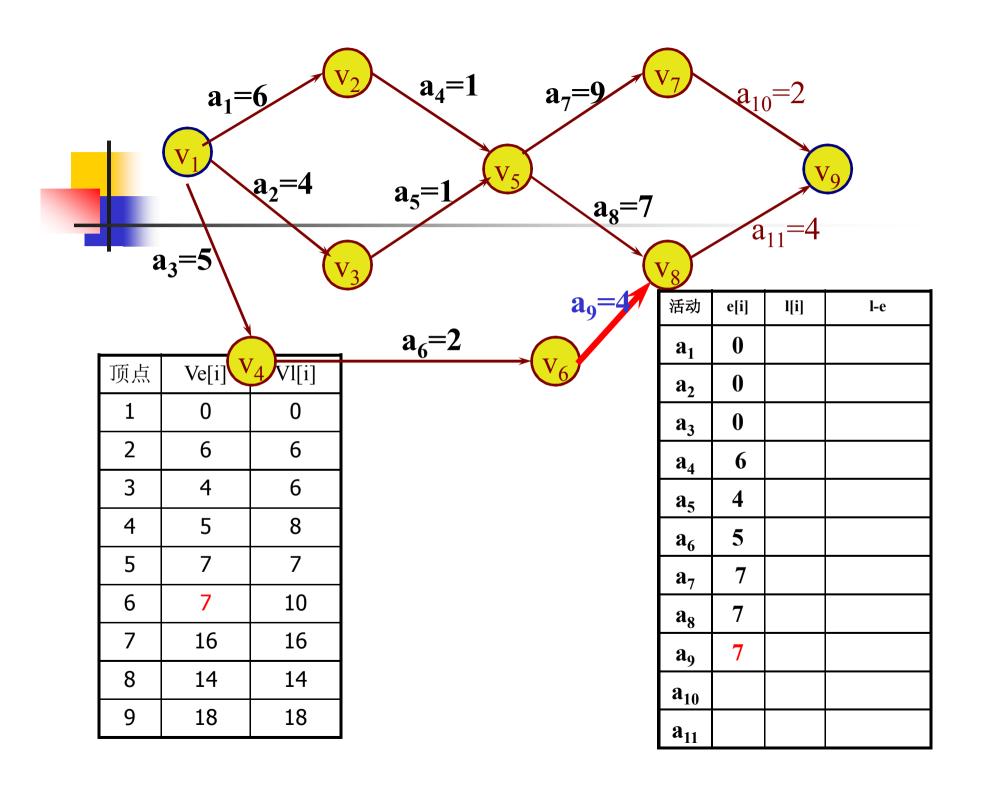


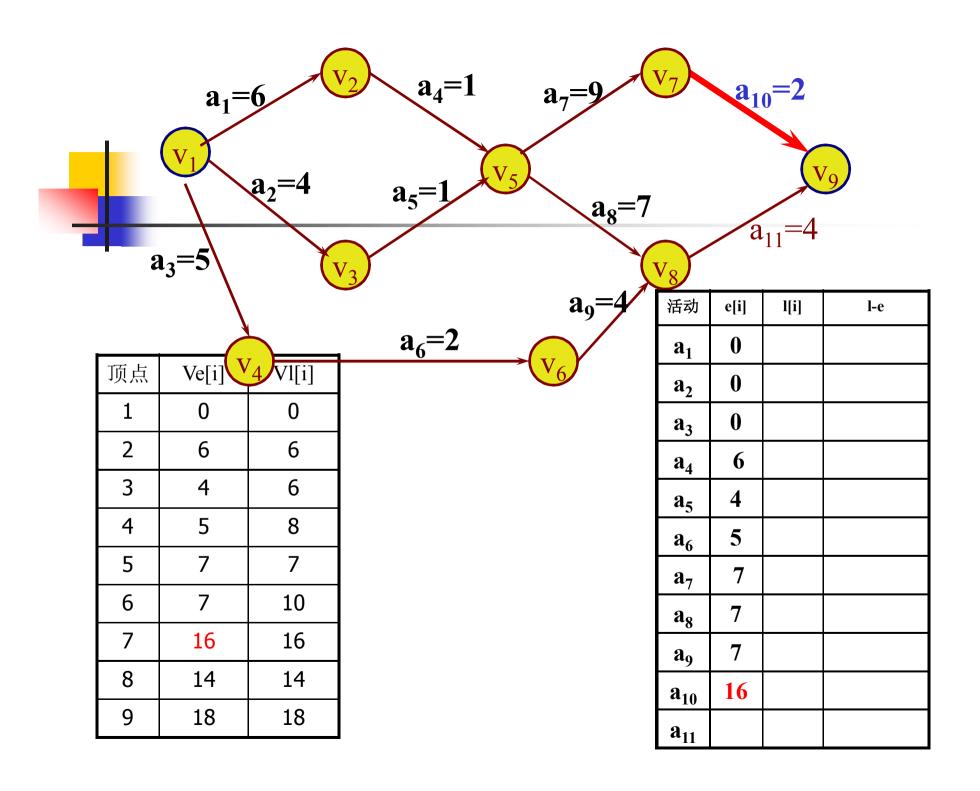


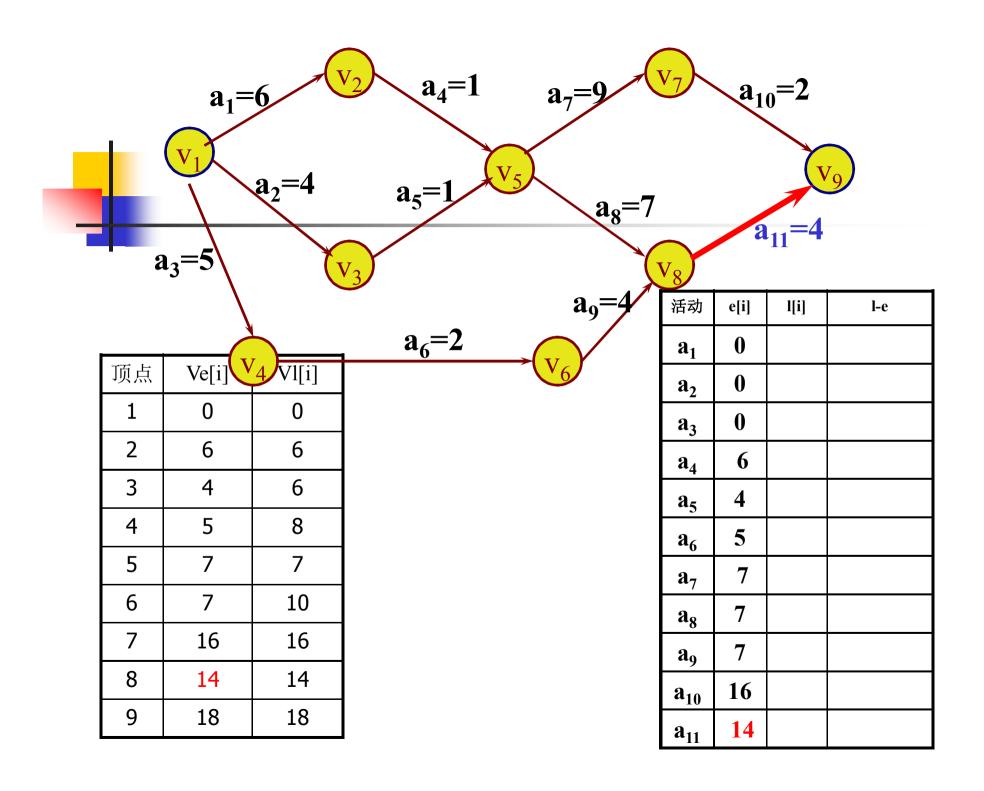






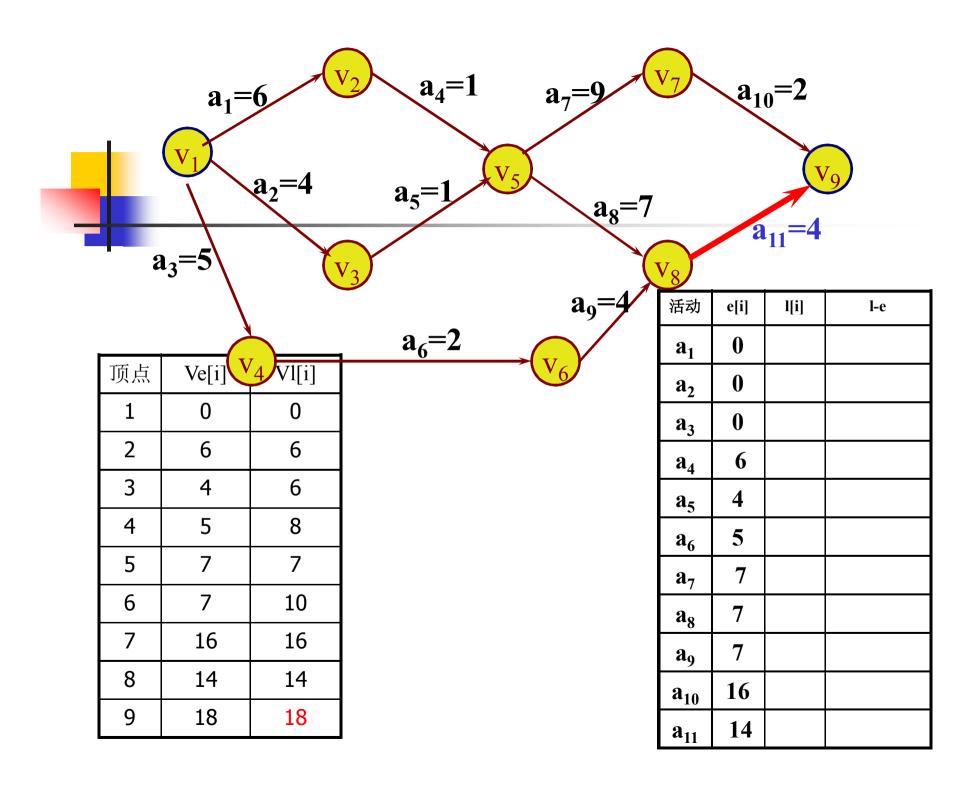


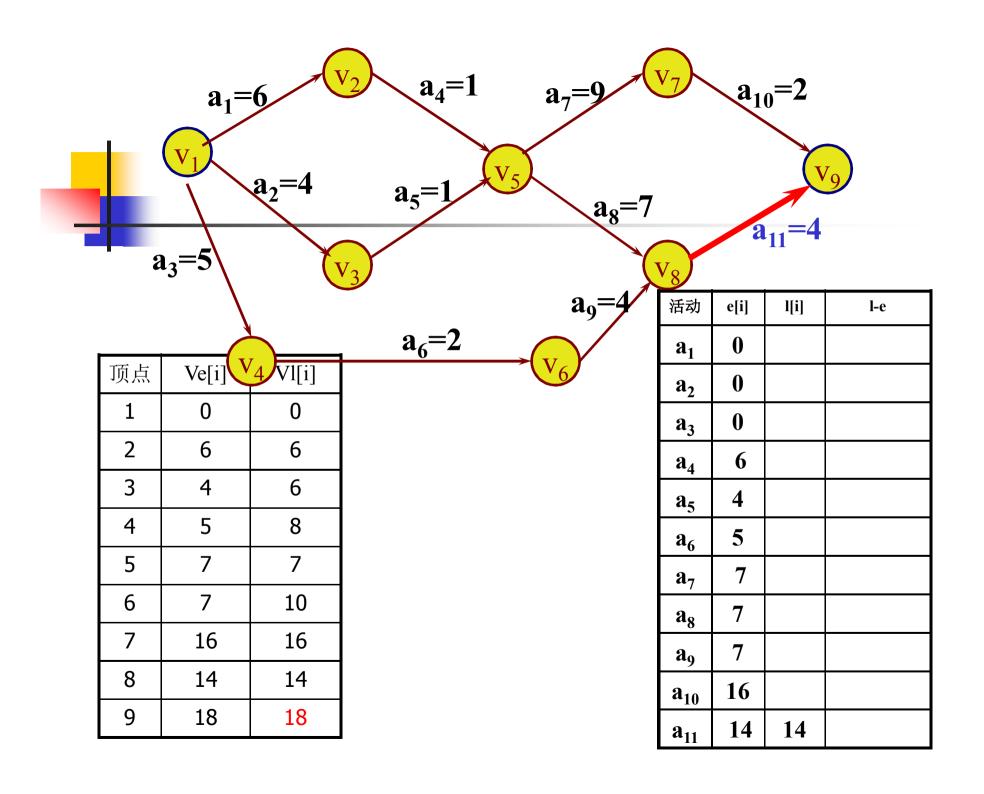


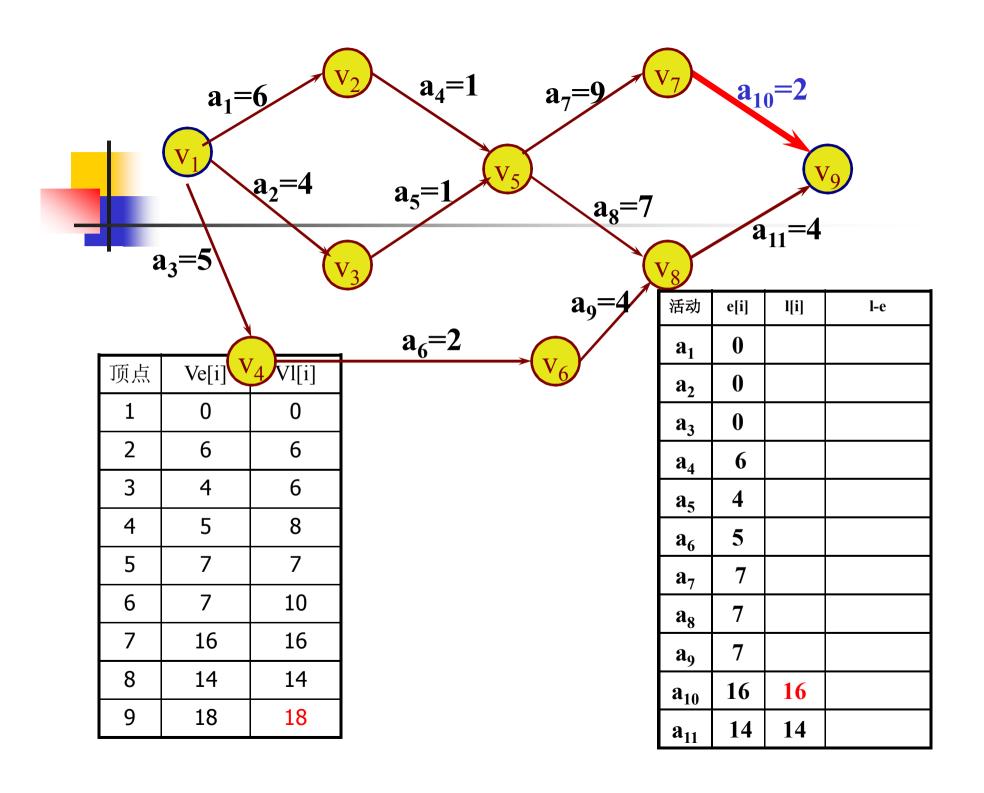


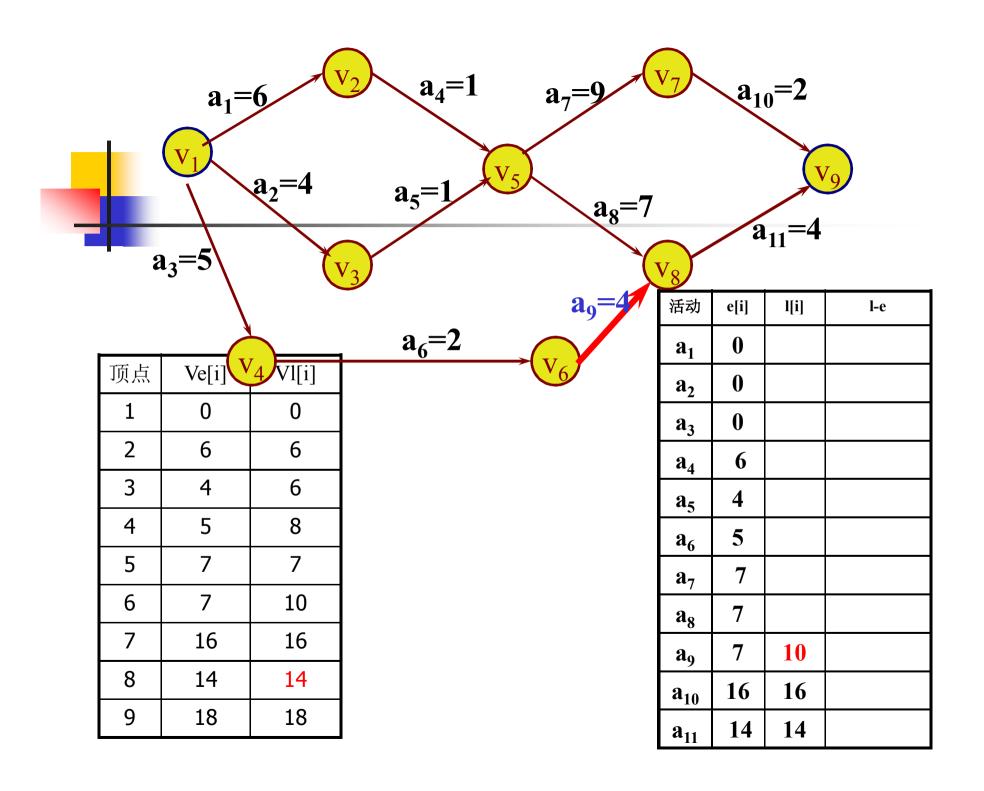
## 活动允许的最晚开始时间

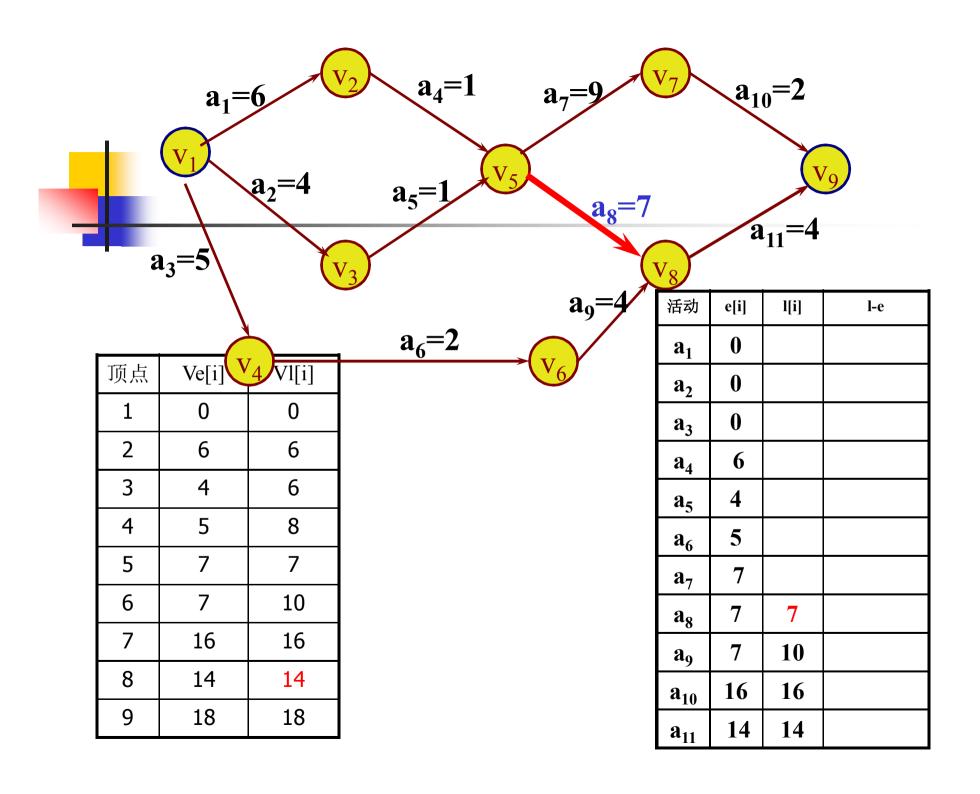
■ 设活动 $a_i$ 用弧 $\langle v_j, v_k \rangle$ 表示,与 $a_i$ 相联系的权值 $\operatorname{dut}(\langle j,k \rangle)$ 用表示,则活动 $a_i$ 允许的最晚开始时间l[i]等于事件 $v_k$ 允许的最晚发生时间vl[k]- $\operatorname{dut}(\langle j,k \rangle)$ 。

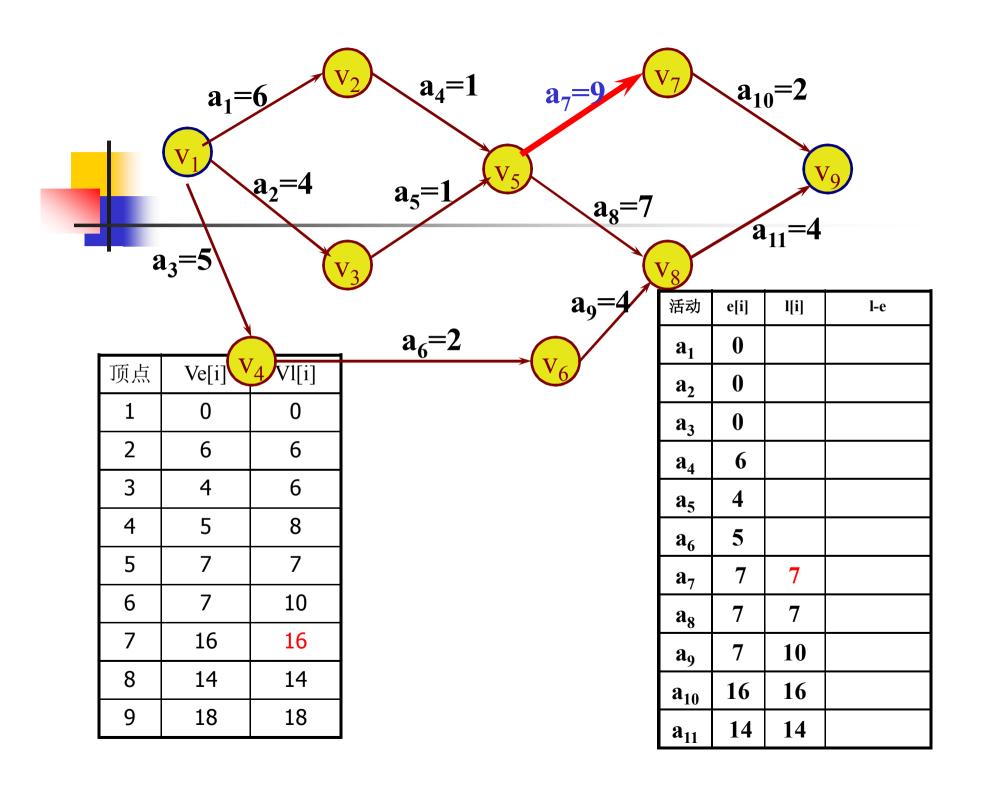


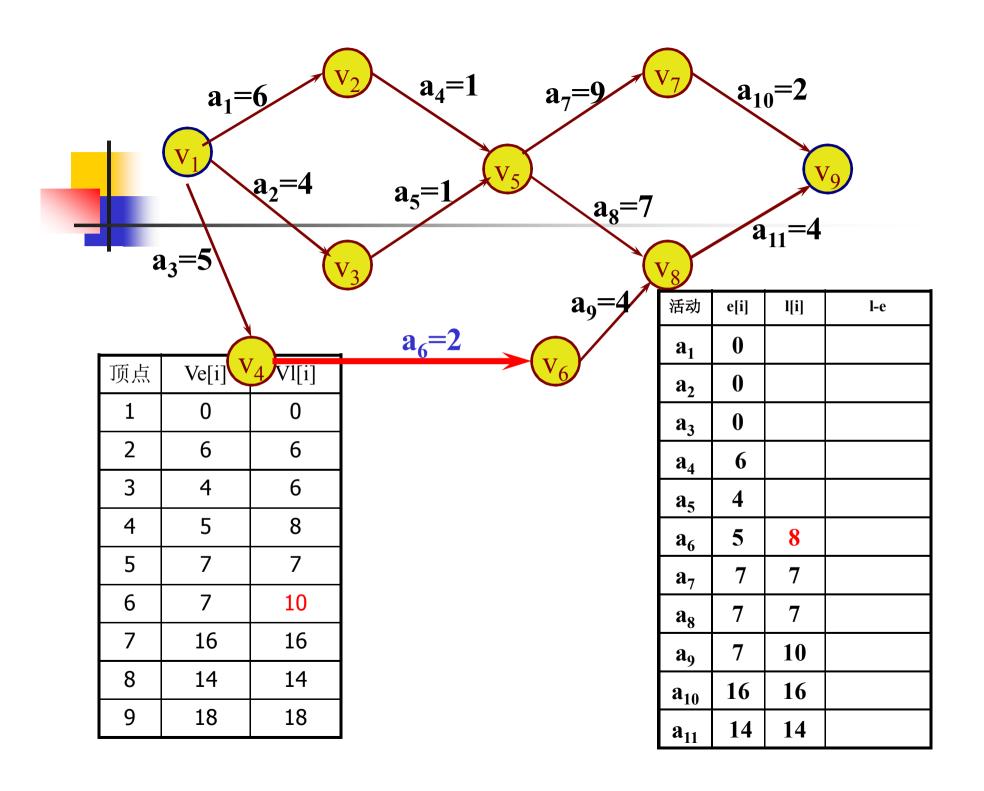


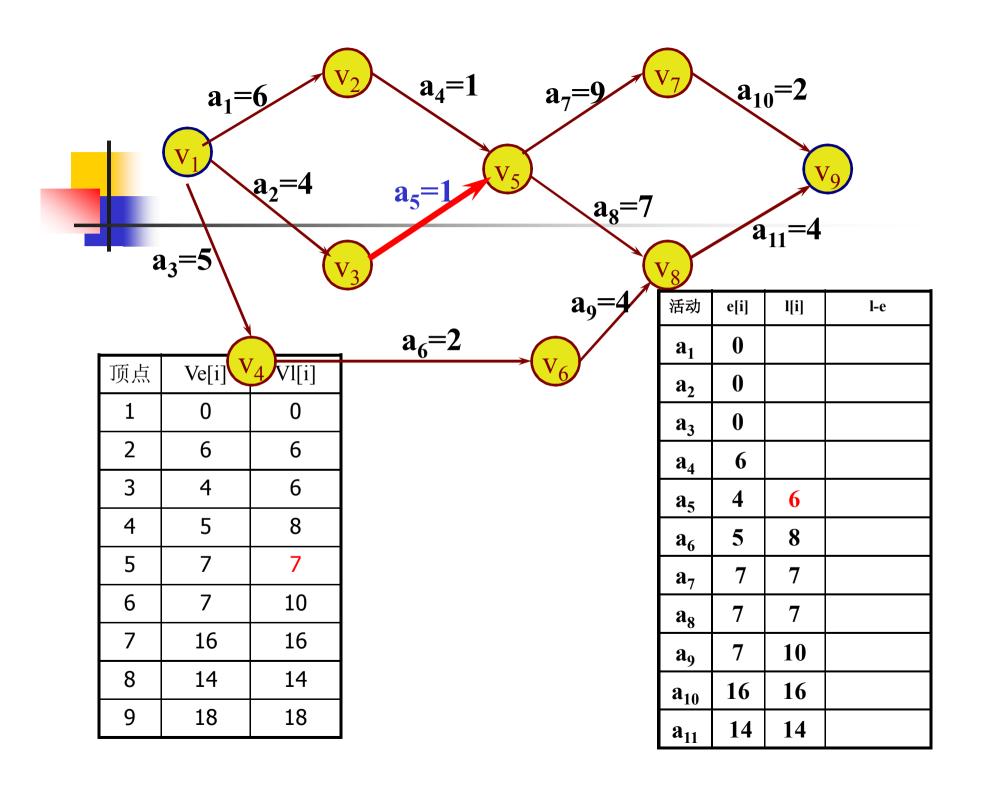


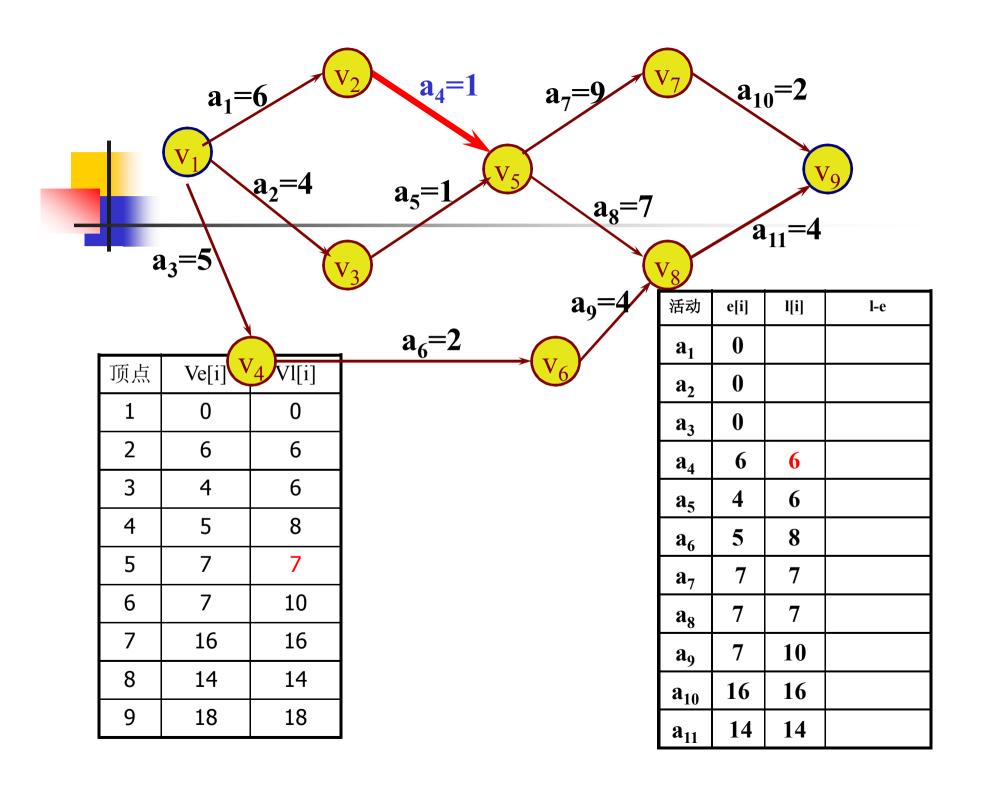


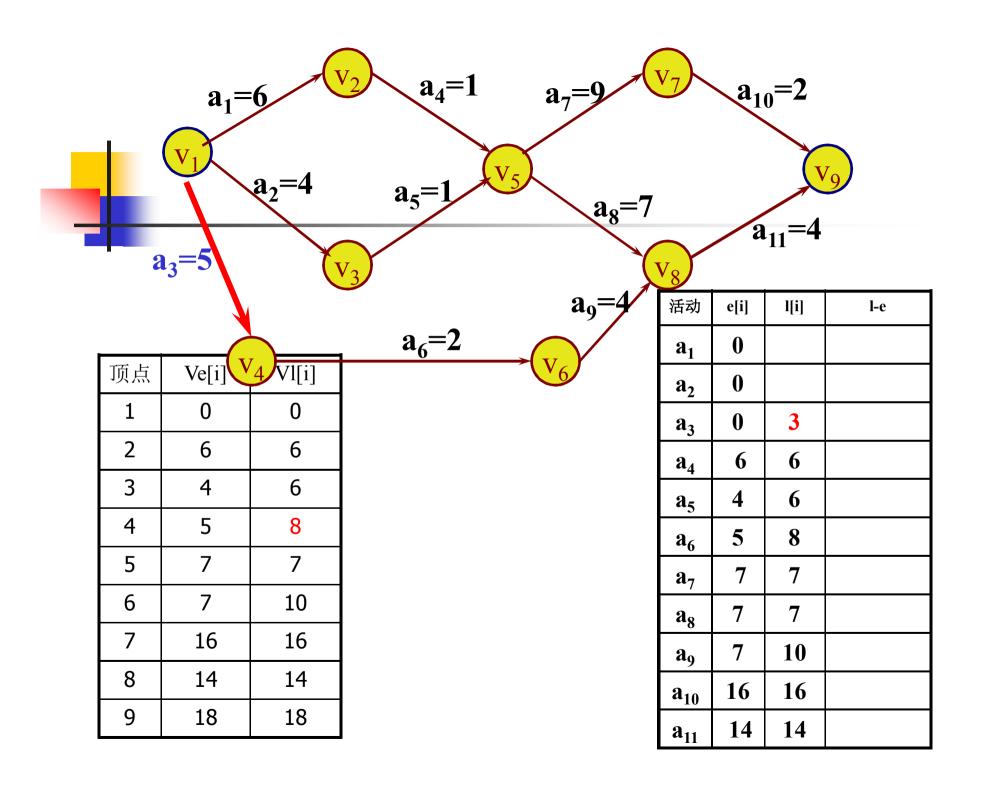


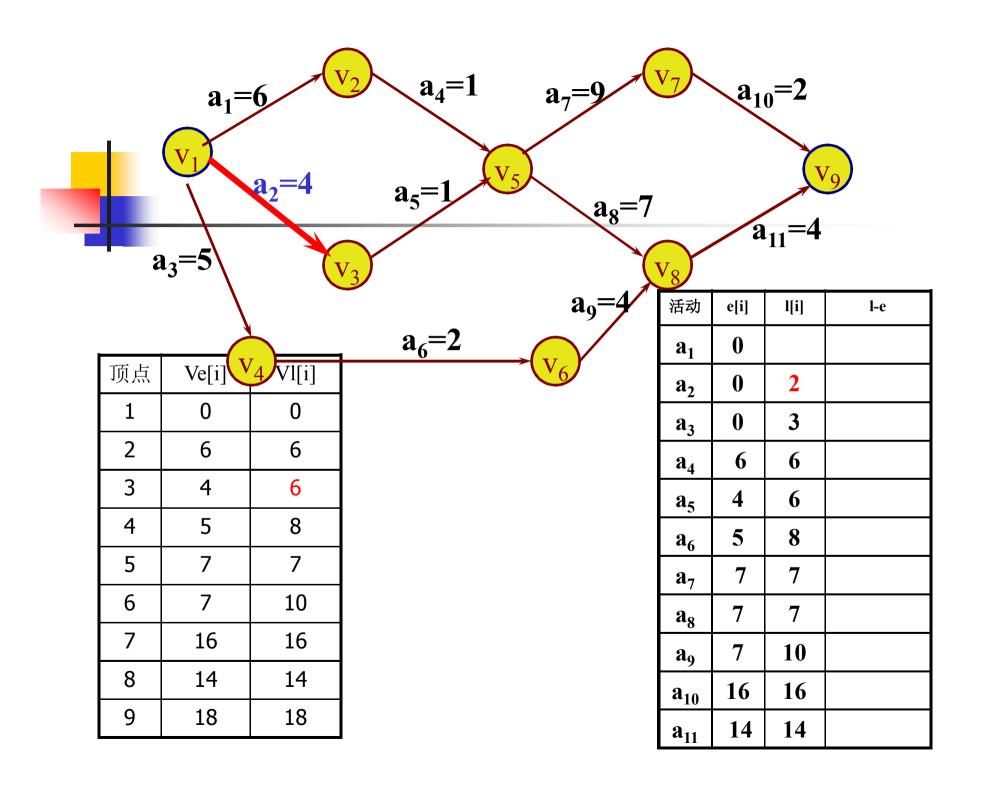


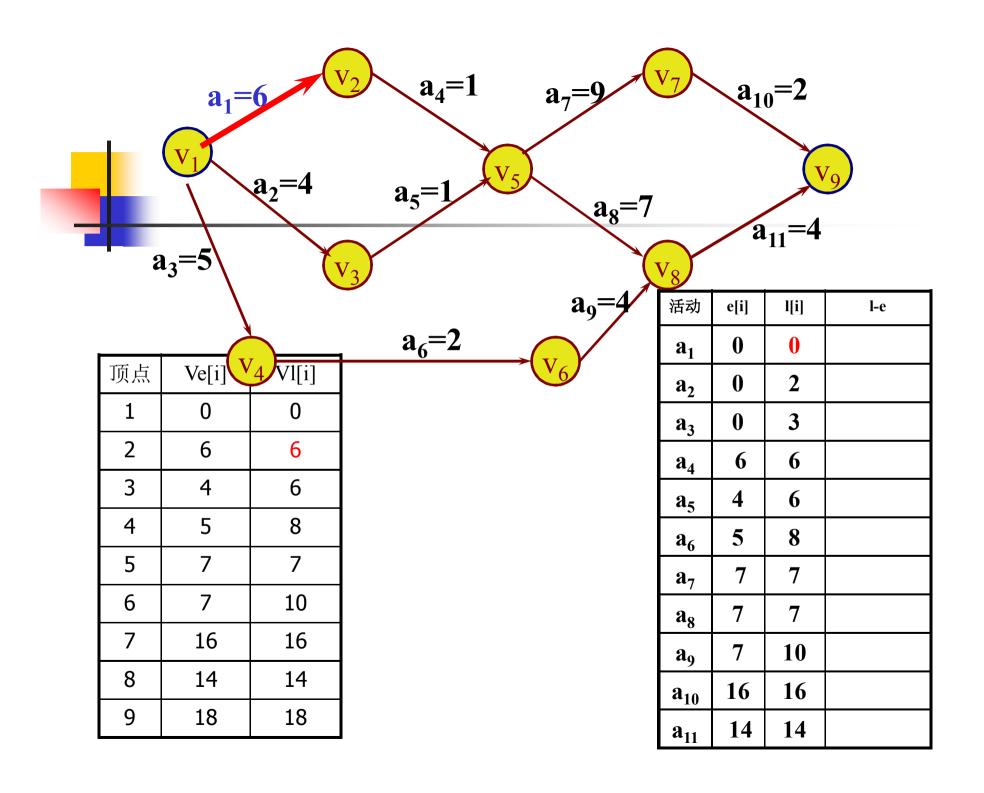






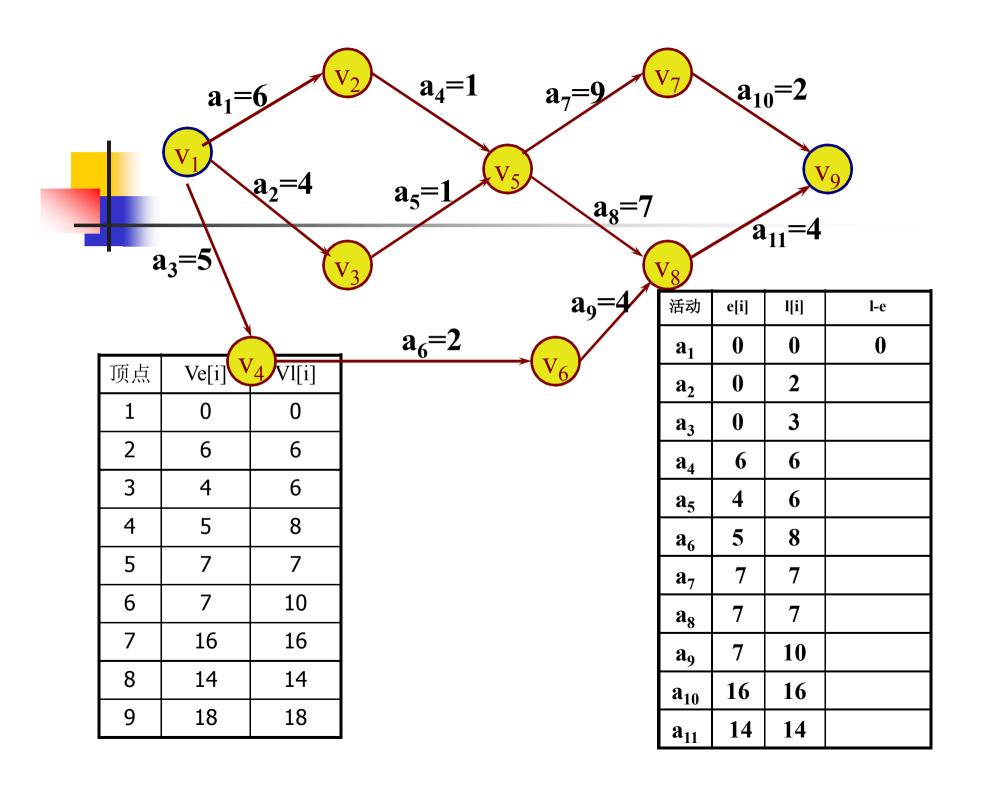


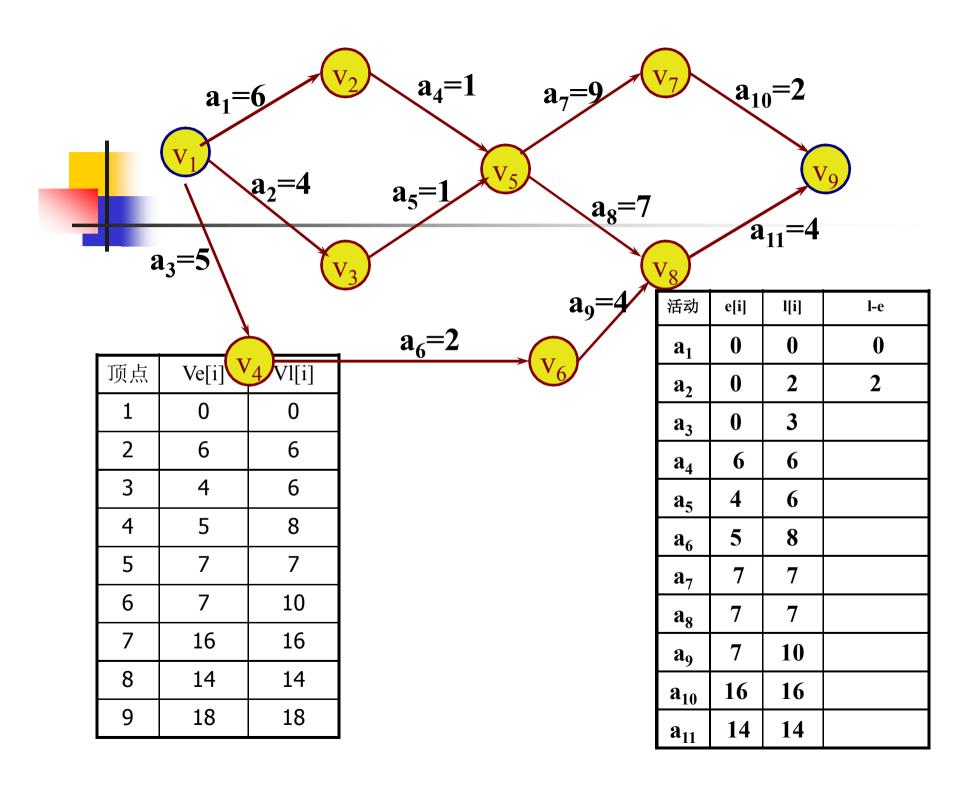


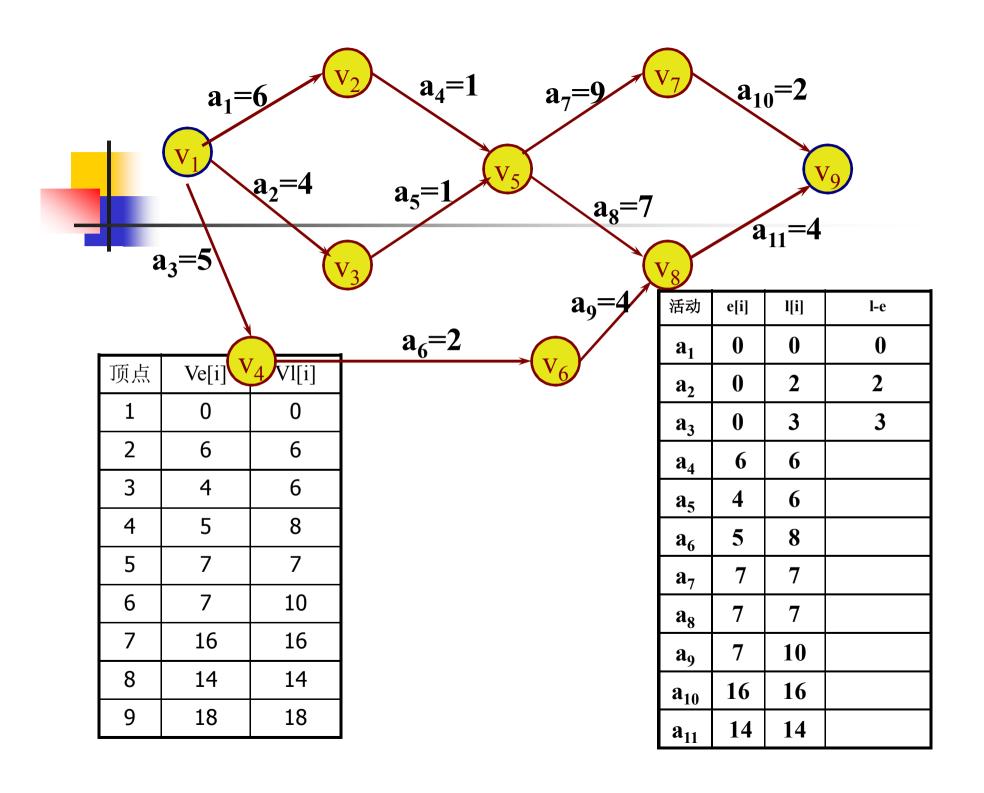


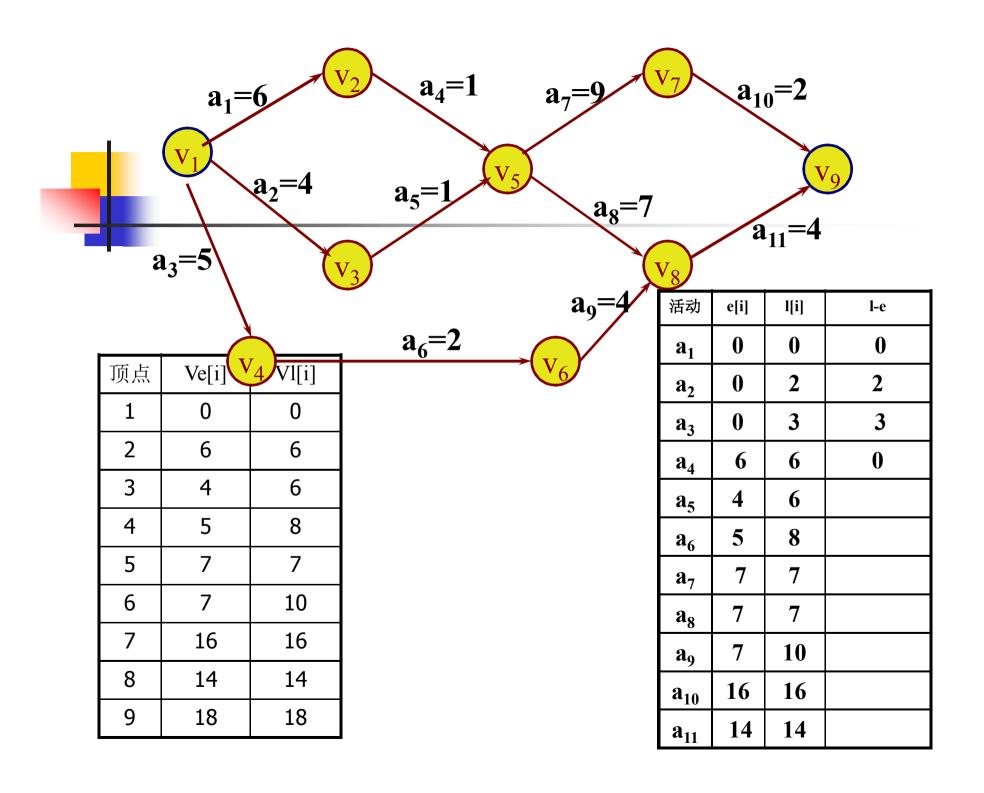


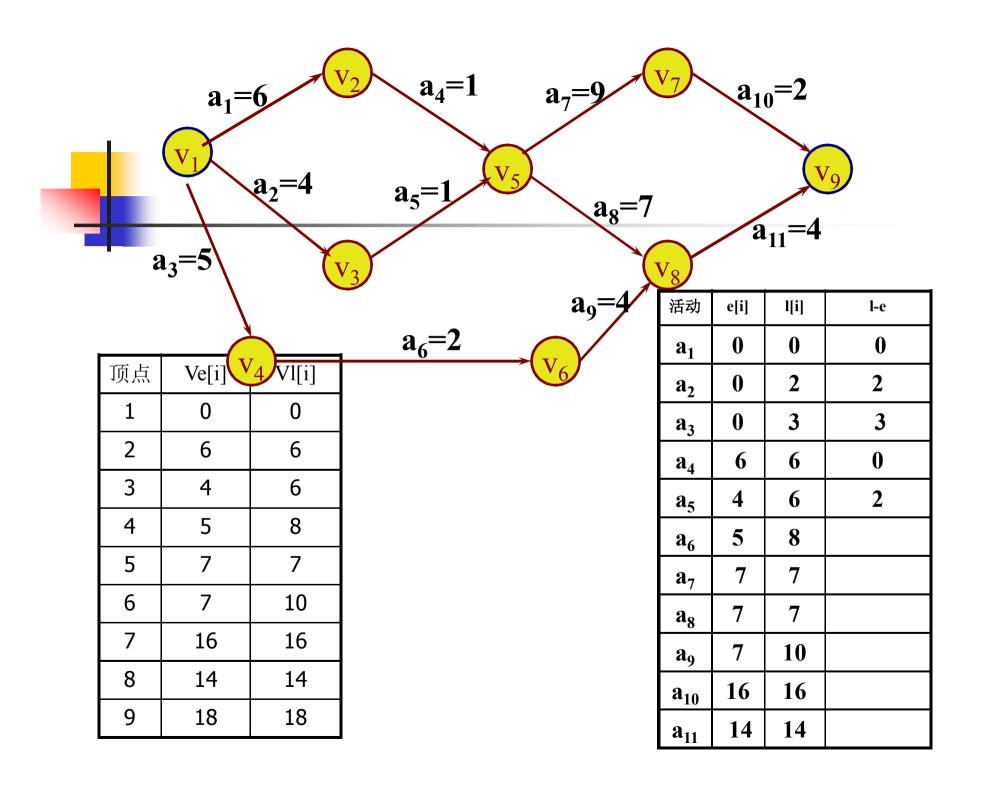
- *l[i]-e[i]*就是在不增加完成工作所需的总时间的情况下,活动可以延迟的时间。若*l[i]=e[i]*,则活动*a<sub>i</sub>*为关键活动。
- *l[i]-e[i]>0*的活动不为关键活动。

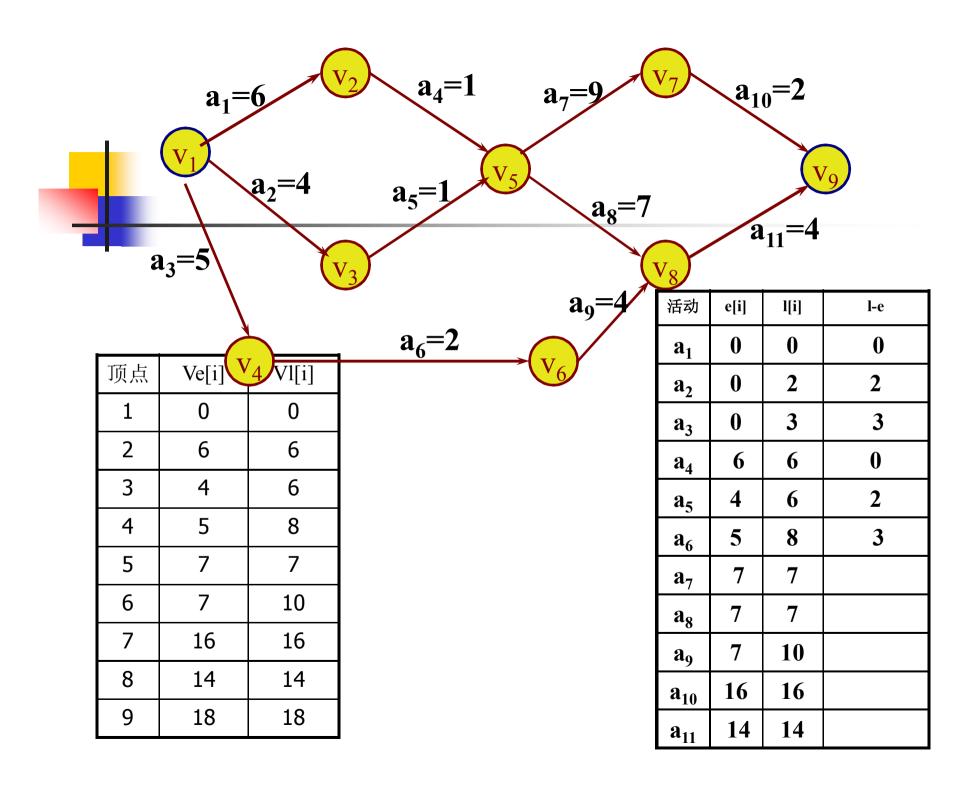


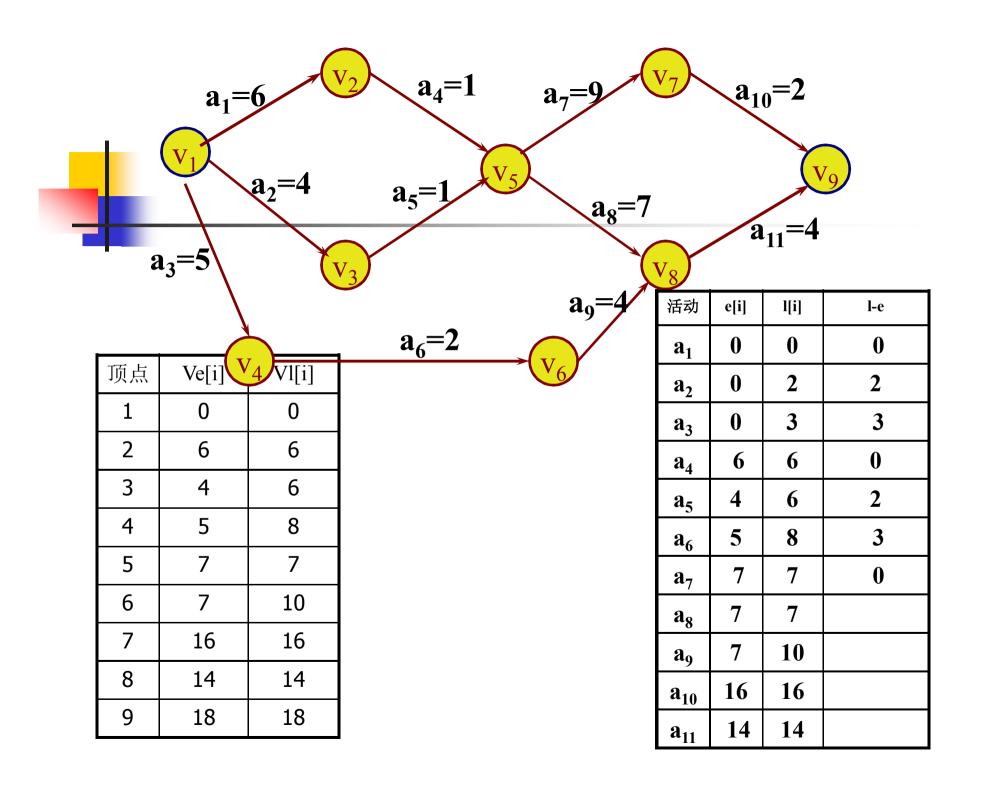


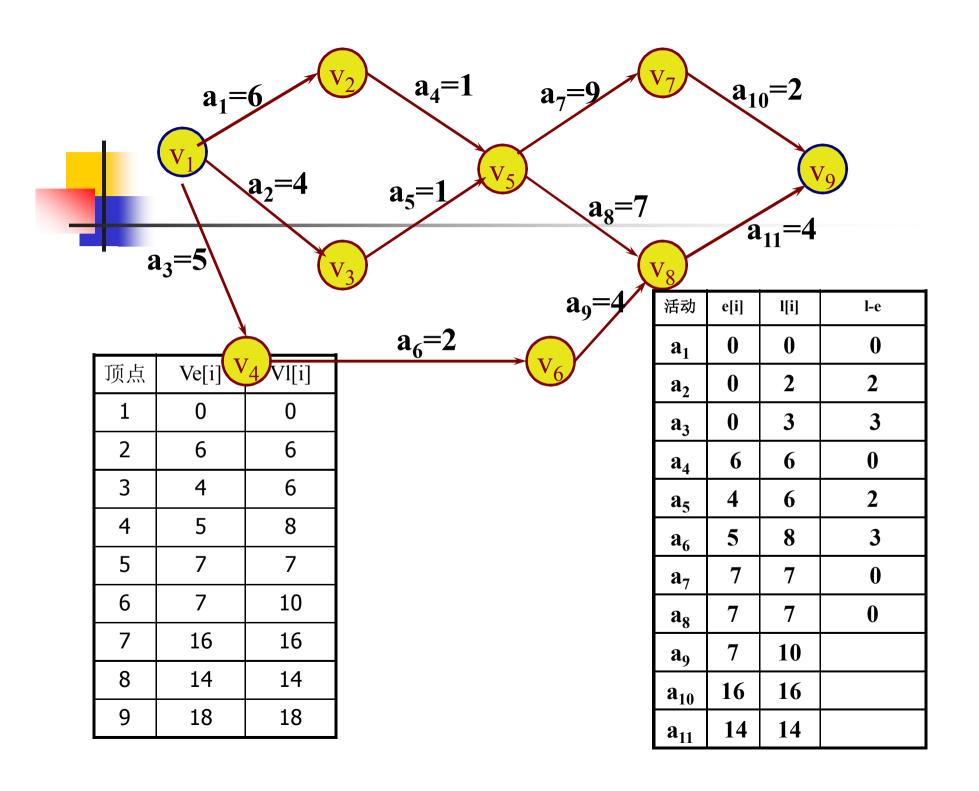


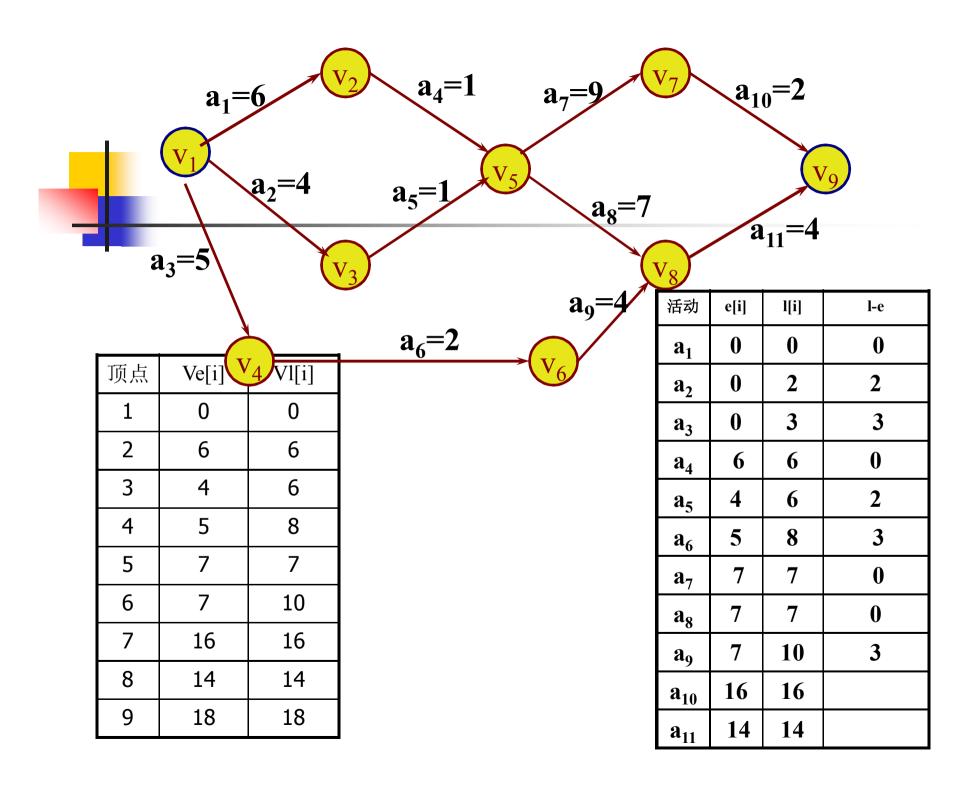


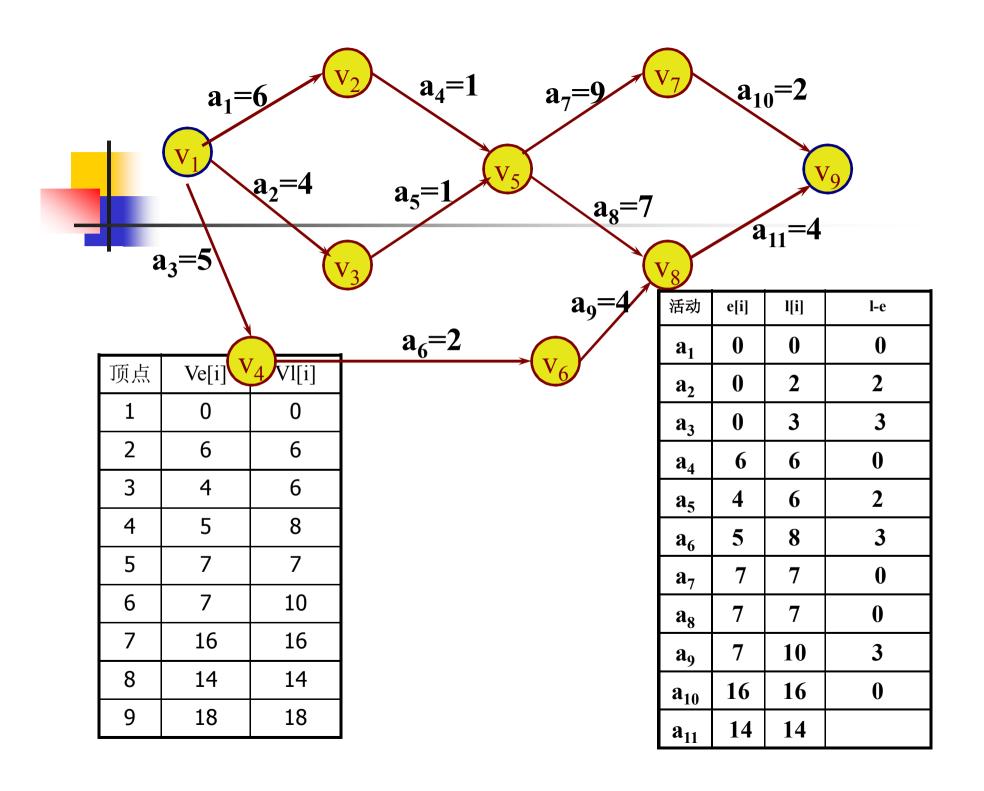


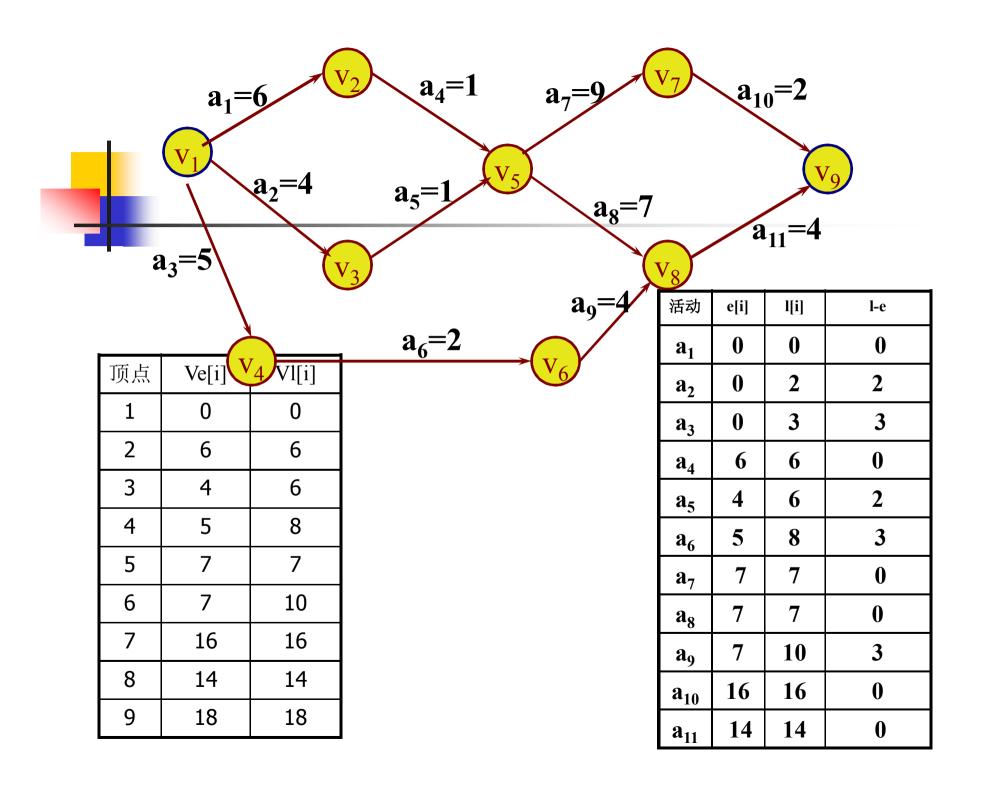


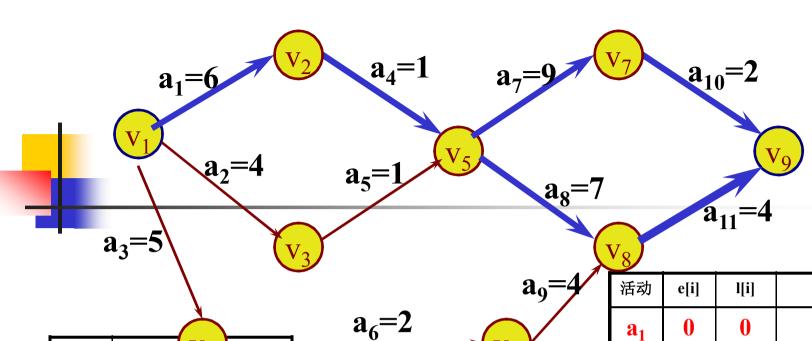












顶点	Ve[i]	4 Vl[i]
1	0	0
2	6	6
3	4	6
4	5	8
5	7	7
6	7	10
7	16	16
8	14	14
9	18	18

关键话

动: $a_1.a_4,a_7,a_8,a_{10},$ 

 $a_{11}$ .

关键路径:

 $(v_1, v_2, v_5, v_7, v_9)$ 和  $(v_1, v_2, v_5, v_8, v_9)$ 。 完成整个工程至少需要18

活动	e[i]	l[i]	l-e
$\mathbf{a}_1$	0	0	0
$\mathbf{a_2}$	0	2	2
$\mathbf{a}_3$	0	3	3
$\mathbf{a_4}$	6	6	0
$\mathbf{a}_{5}$	4	6	2
$\mathbf{a}_6$	5	8	3
<b>a</b> <sub>7</sub>	7	7	0
$\mathbf{a_8}$	7	7	0
$\mathbf{a}_9$	7	10	3
a <sub>10</sub>	16	16	0
a <sub>11</sub>	14	14	0

## 说明

- (1)关键路径上所有的活动都是关键活动。因此提前完成非关键活动并不能加快工程的速度。
  - (2) 网络中的关键路径并不唯一,对于有几条关键路径的网来说,仅仅提高某一条关键路径上关键活动的速度,是不能缩短整个工程工期的,而必须同时提高几条关键路径上关键活动的速度。

所以,并不是网中任何一个关键活动的提前完成,整个工程都能提前完成。