

本讲内容

5.1 剪枝方法论与人员安排问题

5.2 旅行商问题

5.3 A*算法

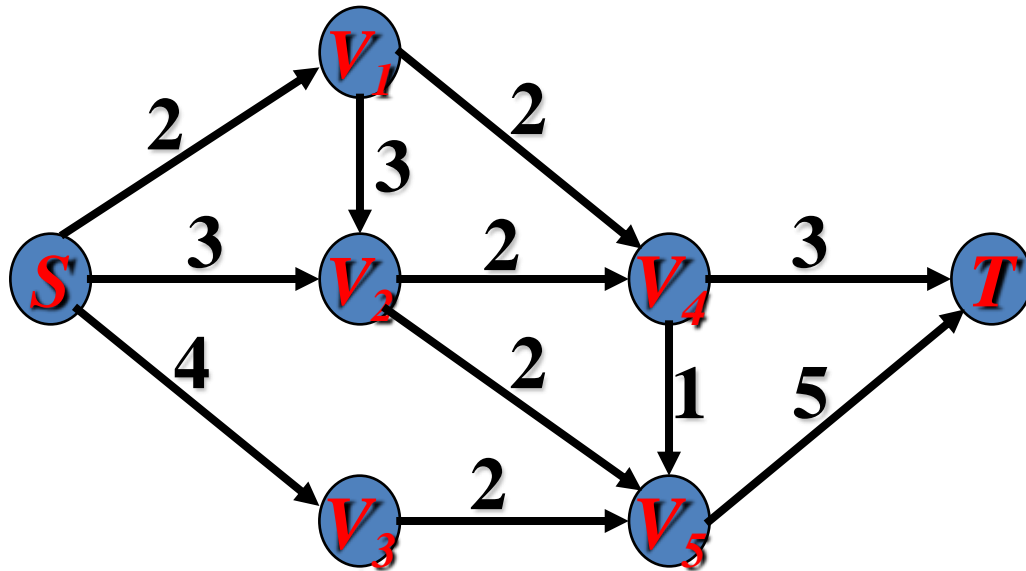
A*算法的基本思想

- A*算法与分支界限策略的比较
 - 分支界限策略是为了剪掉不能达到优化解的分支
 - 分支界限策略的关键是“界限”
 - A*算法的核心是告诉我们在某些情况下，我们得到的解一定是优化解，于是算法可以停止
 - A*算法试图尽早地发现优化解
 - A*算法经常使用Best-first策略求解优化问题

- A*算法关键—代价函数
 - 对于任意节点 n
 - $g(n)$ = 从树根到 n 的代价
 - $h^*(n)$ = 从 n 到目标节点的优化路径的代价
 - $f^*(n) = g(n) + h^*(n)$ 是节点 n 的代价
 - What is the value of $h^*(n)$?
 - 不知道!
 - 于是, $f^*(n)$ 也不知道
 - 估计 $h^*(n)$
 - 使用任何方法去估计 $h^*(n)$, 用 $h(n)$ 表示 $h^*(n)$ 的估计
 - $h(n) \leq h^*(n)$ 总为真
 - $f(n) = g(n) + h(n) \leq g(n) + h^*(n) = f^*(n)$ 定义为 n 的代价

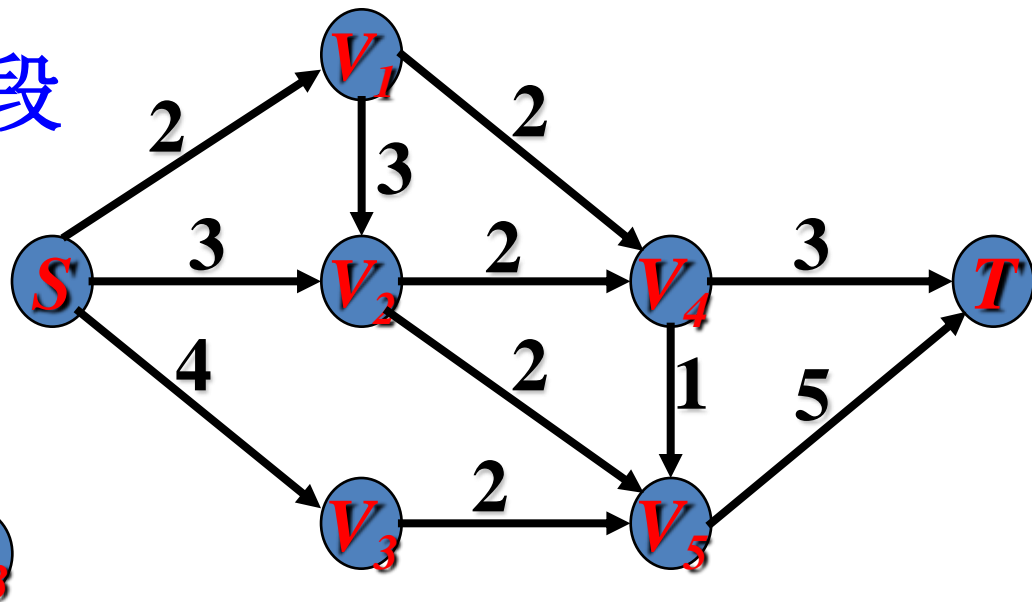
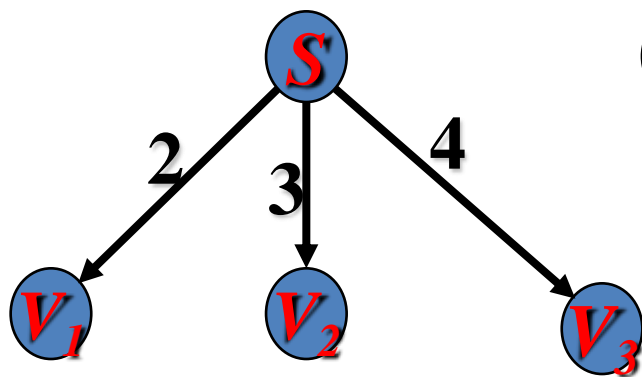
例1. 最短路径问题:

—输入:



—输出: 发现一个从S到T的最短路径

– 求解树的第一阶段



$$g(V_1)=2, \quad g(V_2)=3, \quad g(V_3)=4$$

~~$$h^*(V_1)=5, \quad f^*(V_1)=g(V_1)+h^*(V_1)=7$$~~

– 估计 $h^*(n)$

- 从 V_1 出发有两种可能: 代价为2, 代价为3, 最小者为2
- $h^*(V_1) \geq 2$, 选择 $h(n)=2$ 为 $h^*(V_1)$ 的估计值
- $f(V_1)=g(v_1)+h(V_1)=4$ 为 V_1 的代价

- A*算法本质—已经发现的解是优化解

定理1. 使用Best-first策略搜索树, 如果A*选择的节点是标节点, 则该节点表示的解是优化解.

证明. 令 n 是任意扩展到的节点, t 是选中目标节点.

往证 $f(t)=g(t)$ 是优化解代价.

(1). A*算法使用Best-first策略, $f(t) \leq f(n)$.

(2). A*算法使用 $h(n) \leq h^*(n)$ 估计规则, $f(t) \leq f(n) \leq f^*(n)$.

(3). $\{f^*(n)\}$ 中必有一个为优化解的代价, 令其为 $f^*(s)$. 我们有 $f(t) \leq f^*(s)$.

(4). t 是目标节点 $h(t)=0$, 所以 $f(t)=g(t)+h(t)=g(t) \leq f^*(s)$.

(5). $f(t)=g(t)$ 是一个可能解, $g(t) \geq f^*(s)$,
 $f(t)=g(t)=f^*(s)$.

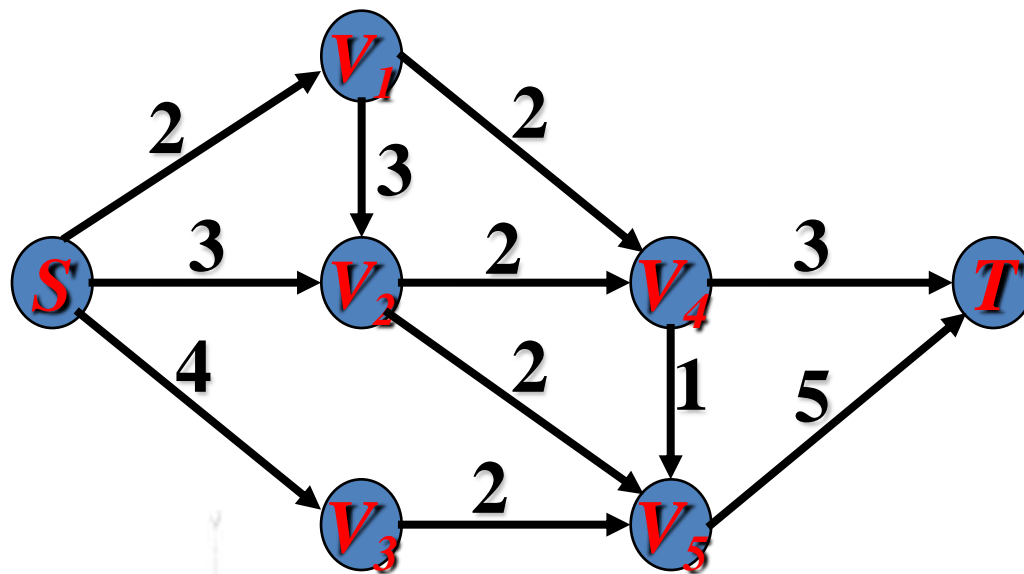
A*算法的规则

- (1). 使用Best-first策略搜索树;
- (2). 节点 n 的代价函数为 $f(n)=g(n)+h(n)$,
 $g(n)$ 是从根到 n 的路径代价, $h(n)$ 是从 n 到某个目标节点的优化路径代价;
- (3). 对于所有 n , $h(n) \leq h^*(n)$;
- (4). 当选择到的节点是目标节点时, 算法停止, 返回一个优化解.



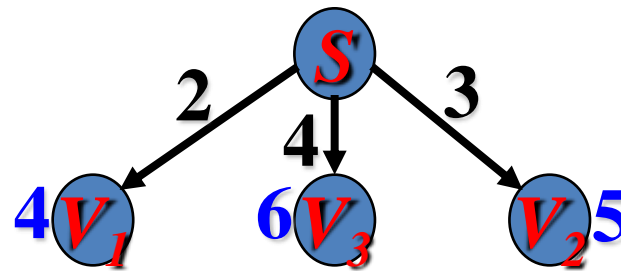
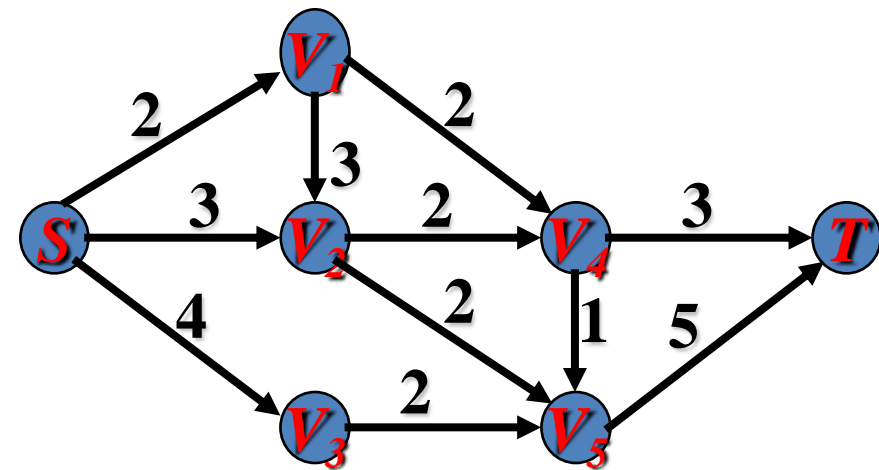
应用A*算法求解最短路径问题

- 问题的输入:



- A*算法的执行全过程

Step 1

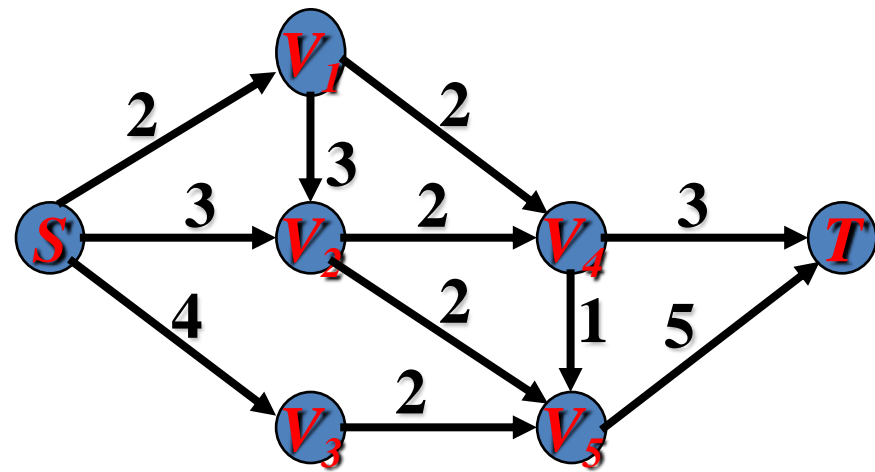
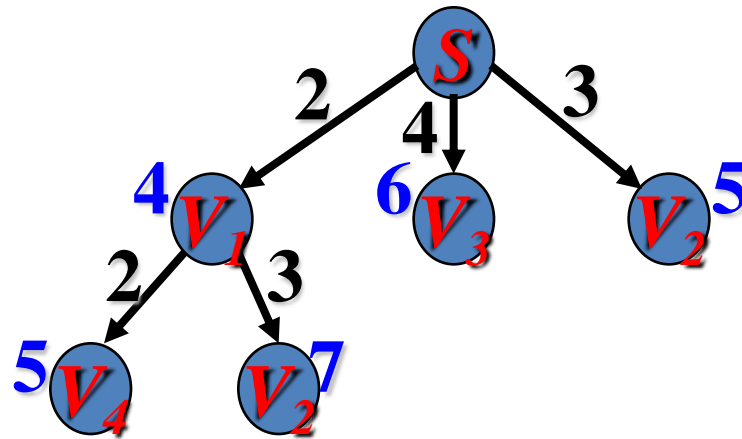


$$g(V_1)=2 \quad h(V_1)=\min\{2,3\}=2 \quad f(V_1)=2+2=4$$

$$g(V_3)=4 \quad h(V_3)=\min\{2\}=2 \quad f(V_3)=4+2=6$$

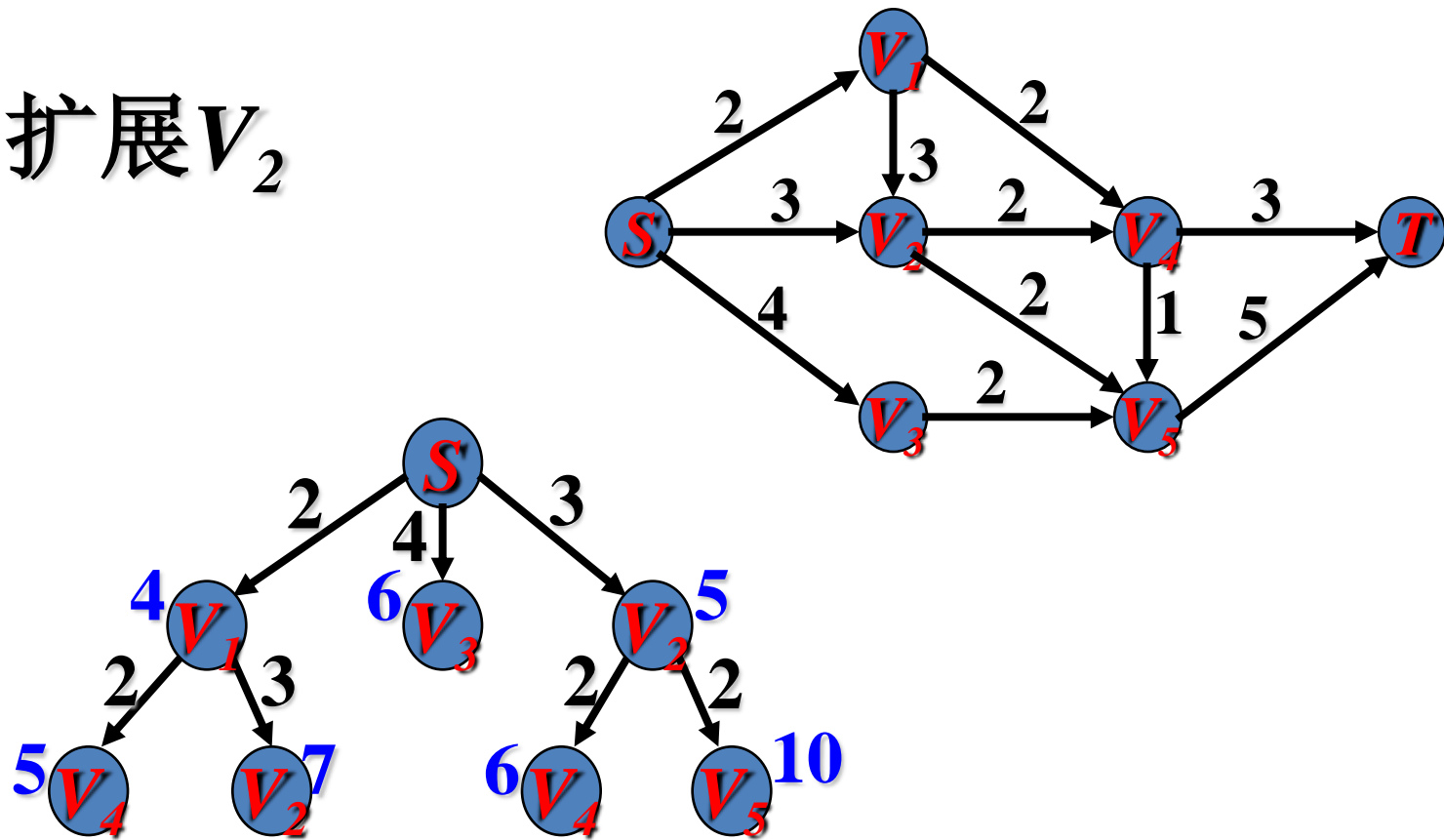
$$g(V_2)=3 \quad h(V_2)=\min\{2,2\}=2 \quad f(V_2)=2+2=5$$

Step 2. 扩展 V_1



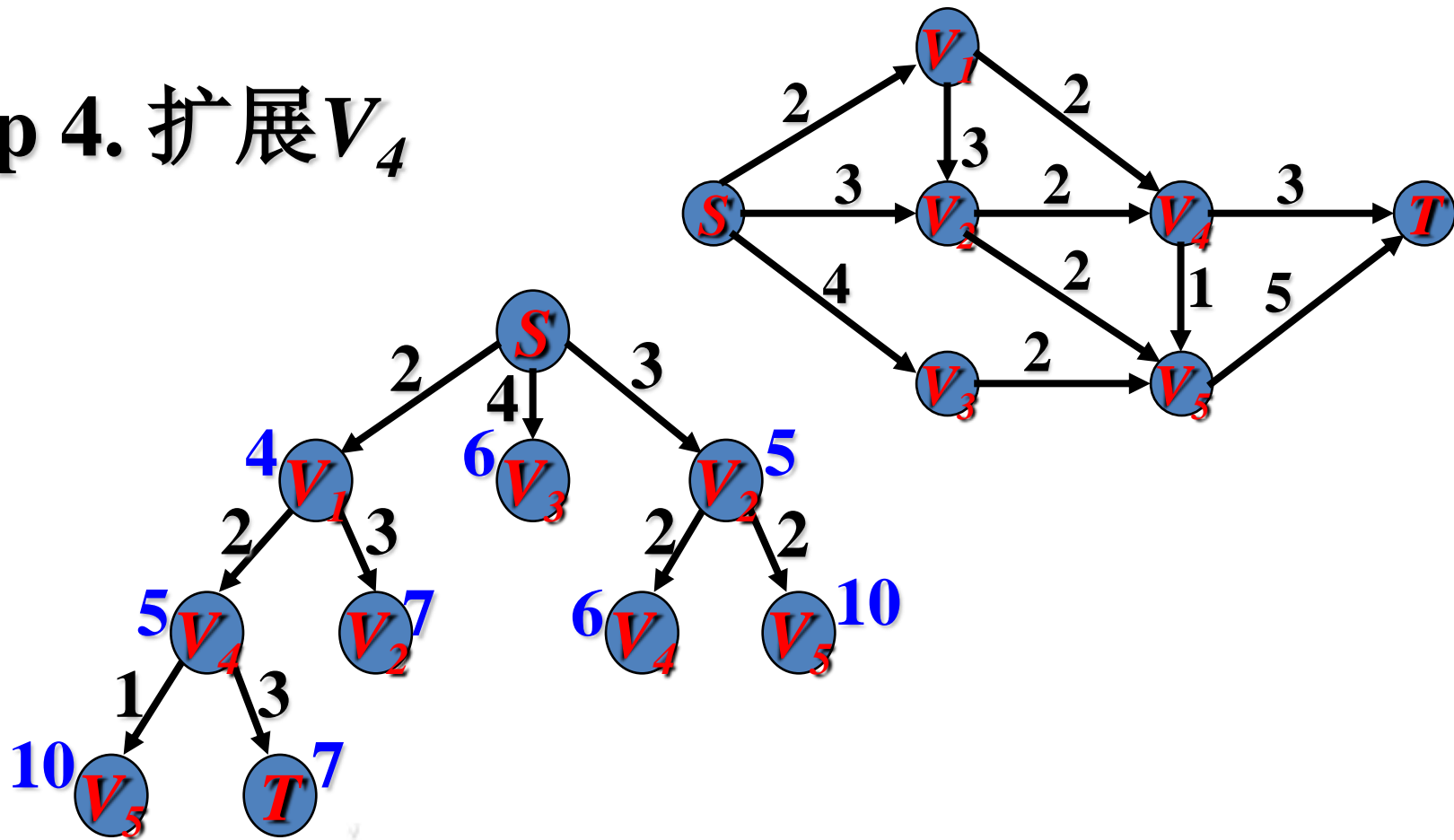
$$g(V_4)=2+2=4 \quad h(V_4)=\min\{3,1\}=1 \quad f(V_4)=4+1=5$$
$$g(V_2)=2+3=5 \quad h(V_2)=\min\{2,2\}=2 \quad f(V_2)=5+2=7$$

Step 3. 扩展 V_2



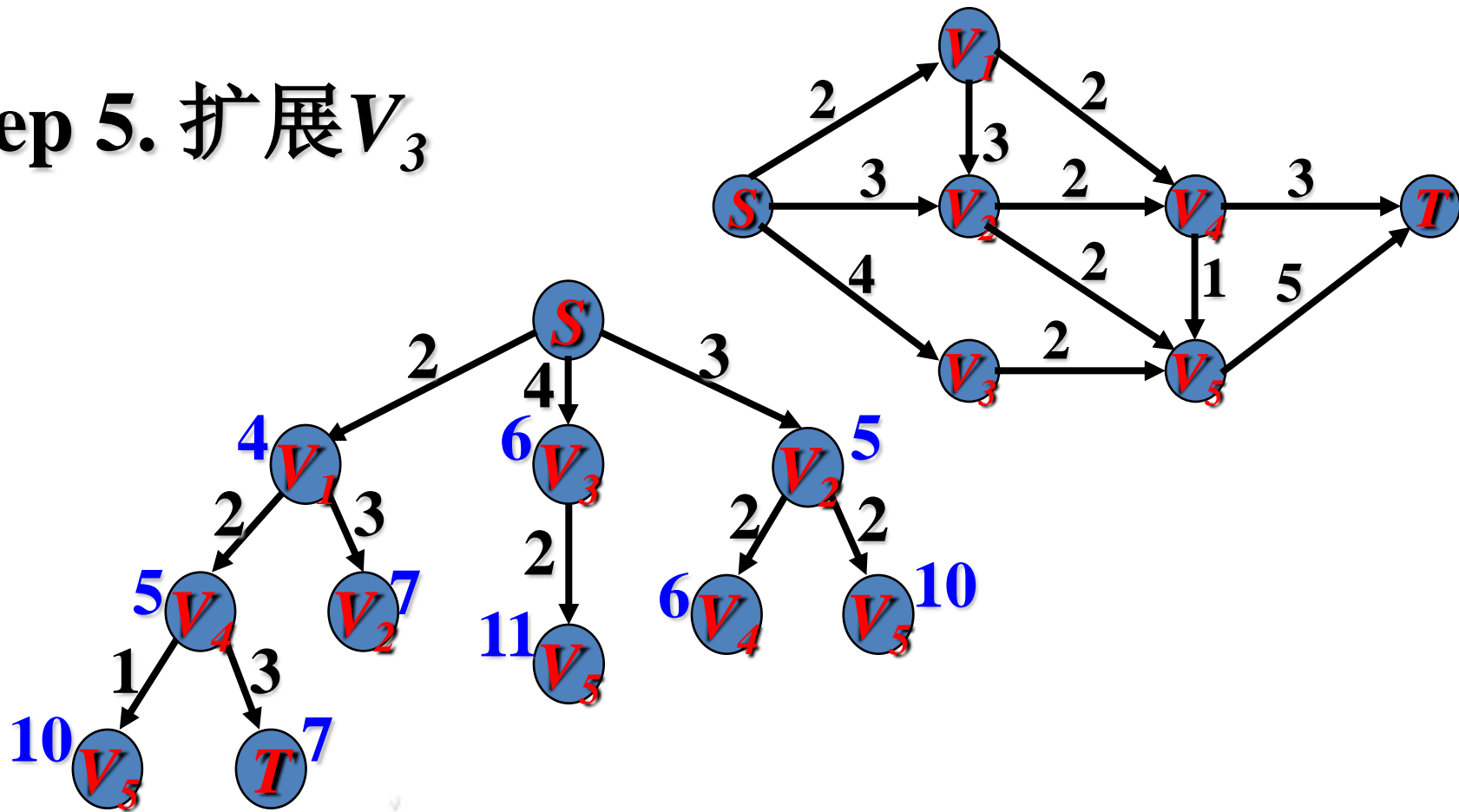
$$\begin{aligned}
 g(V_4) &= 3 + 2 = 5 & h(V_4) &= \min\{3, 1\} = 1 & f(V_4) &= 5 + 1 = 6 \\
 g(V_5) &= 3 + 2 = 5 & h(V_5) &= \min\{5\} = 5 & f(V_5) &= 5 + 5 = 10
 \end{aligned}$$

Step 4. 扩展 V_4



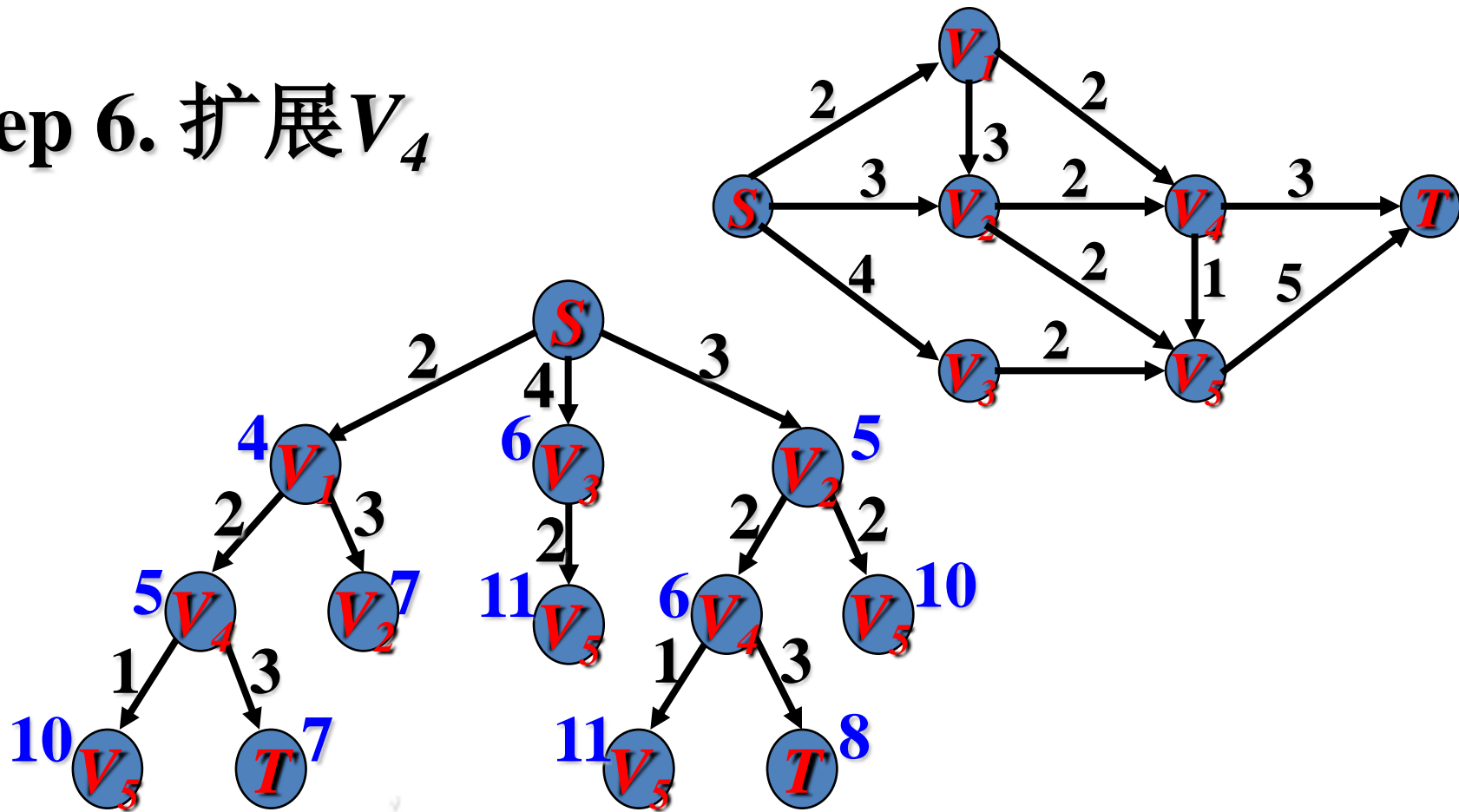
$$\begin{aligned}
 g(V_5) &= 2 + 2 + 1 = 5 & h(V_5) &= \min\{5\} = 5 & f(V_5) &= 5 + 5 = 10 \\
 g(T) &= 2 + 2 + 3 = 7 & h(T) &= 0 & f(T) &= 7 + 0 = 7
 \end{aligned}$$

Step 5. 扩展 V_3



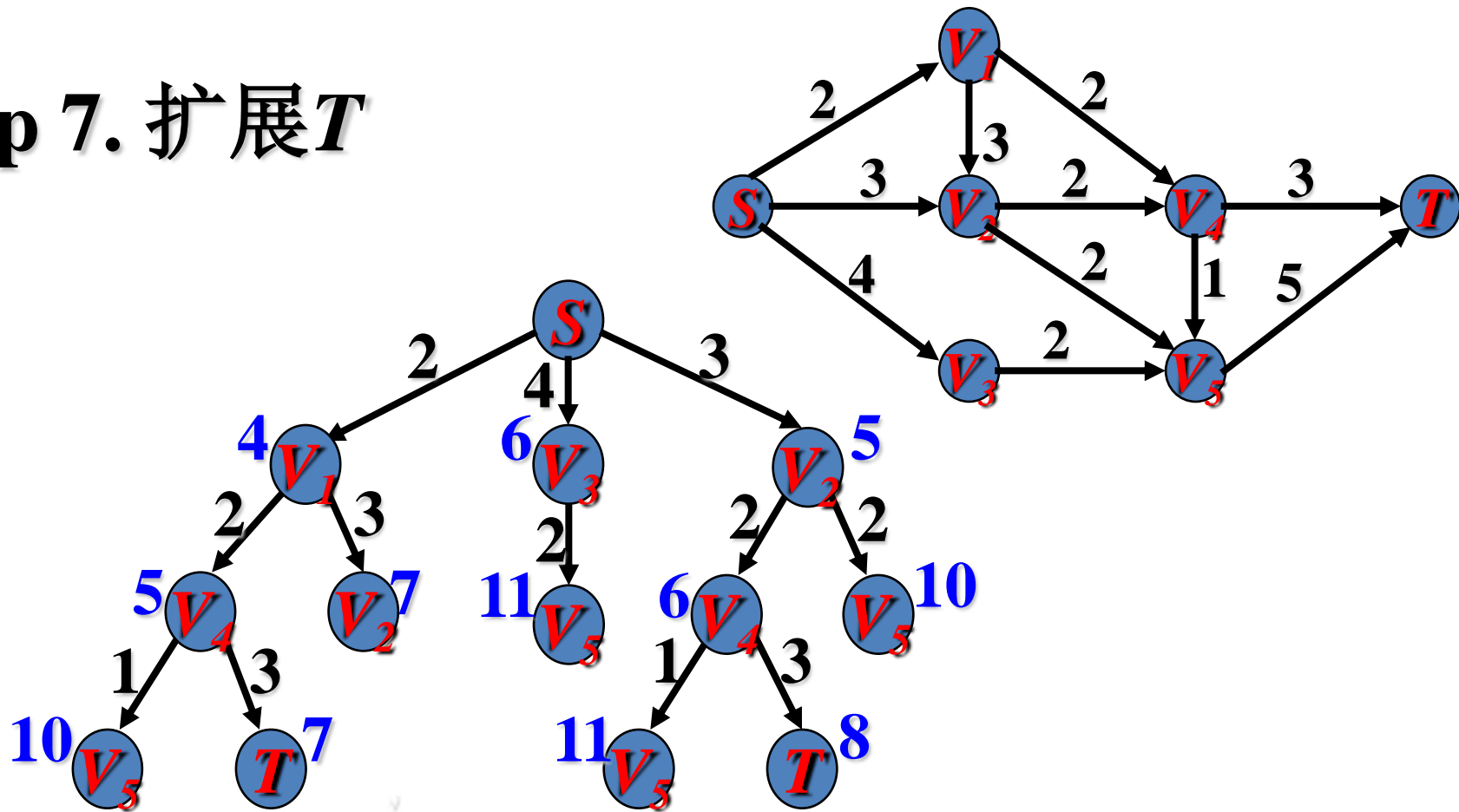
$$g(V_5)=4+2=6 \quad h(V_5)=\min\{5\}=5 \quad f(V_5)=6+5=11$$

Step 6. 扩展 V_4



$$\begin{aligned}
 g(V_5) &= 3 + 2 + 1 = 6 & h(V_5) &= \min\{5\} = 5 & f(V_5) &= 6 + 5 = 11 \\
 g(T) &= 3 + 2 + 3 = 8 & h(T) &= 0 & f(T) &= 8 + 0 = 8
 \end{aligned}$$

Step 7. 扩展 T



因为 T 是目标节点, 所以我们得到解:

$$S \rightarrow V_1 \rightarrow V_4 \rightarrow T$$