- 一、对于下列各组函数,确定f(n) = O(g(n)),或者f(n)
- $=\Omega(g(n))$, 或 $f(n) = \Theta(g(n))$ _o
 - (1) $f(n) = logn^2$, g(n) = logn + 5
 - (2) $f(n) = log n^2$, $g(n) = \sqrt{n}$

(1) $f(n) = logn^2$, g(n) = logn + 5

$$\lim_{n \to \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \to \infty} \frac{\log n^2}{\log n + 5} = \lim_{n \to \infty} \frac{2 \log n}{\log n + 5}$$
$$= \lim_{n \to \infty} 2 - \frac{10}{\log n + 5} = 2 > 0$$

因此: $f(n) = \Theta(g(n))$

(2)
$$f(n) = log n^2$$
, $g(n) = \sqrt{n}$

$$\lim_{n \to \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \to \infty} \frac{\log n^2}{\sqrt{n}} = \lim_{n \to \infty} \frac{\frac{2}{n}}{n^{-\frac{1}{2}}} = \lim_{n \to \infty} \frac{2}{n^{\frac{1}{2}}} = 0$$

因此: f(n) = O(g(n))

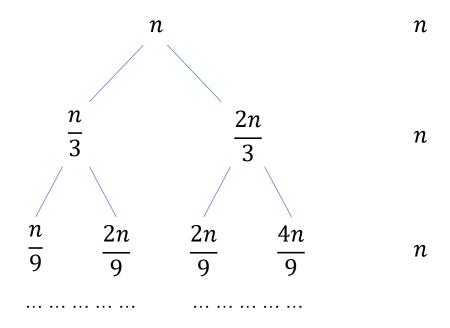
二、求解递推公式:

$$T(n)=T(n/3)+T(2n/3)+n$$

二、求解递推公式:

$$T(n)=T(n/3)+T(2n/3)+n$$

根据递推公式,得到下面的递归树:



二、求解递推公式:

$$T(n)=T(n/3)+T(2n/3)+n$$

在最坏情况下,考虑最长的路径,假设最长路径的长度为k,那么有:

$$n\left(\frac{2}{3}\right)^{k} = 1 \to n = \left(\frac{3}{2}\right)^{k} \to k = \log_{3/2} n$$

因此递归树有 $\log_{3/2} n$ 层。由于每层结点的数值之和都为O(n),所以

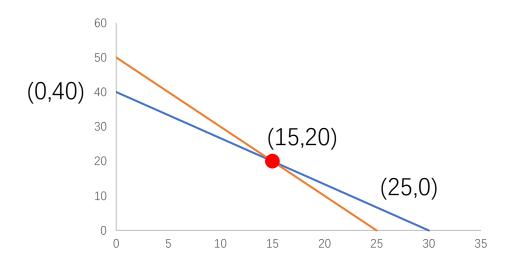
$$T(n) = O(n\log_{3/2}n) = O(n\log n)$$

三、采用图解法求解以下线性规划问题 $\max z = 50x + 30y$ s. t. $4x + 3y \le 120$ $2x + y \le 50$ $x, y \ge 0$

三、采用图解法求解以下线性规划问题

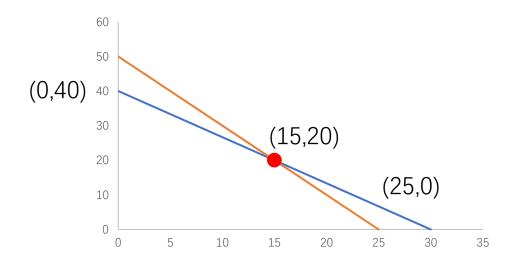
max z =
$$50x + 30y$$

s.t. $4x + 3y \le 120$
 $2x + y \le 50$
 $x, y \ge 0$



画出可行域,找到边界点,计算边界点的值,其中最大的边界值即为线性规划的最优解。

三、采用图解法求解以下线性规划问题 $\max z = 50x + 30y$ s. t. $4x + 3y \le 120$ $2x + y \le 50$



 $x, y \ge 0$

max z= $max\{0 * 50 + 40 * 30, 15 * 50 + 20 * 30, 25 * 50 + 30 * 0\}$ = 1350当x = 15, y = 20时取得最大值 四、已知两个字符串S和T为下: S = "ABAZDC"T = "BACBAD",求S和T的最长公共子序列。

四、已知两个字符串S和T为下: S = "ABAZDC"T = "BACBAD",求S和T的最长公共子序列。

采用动态规划,公共子序列长度的递推式如下:

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{if } i = 0 \text{ or } j = 0 \\ L[i-1, j-1] + 1 & \text{if } i > 0 \text{ , } j > 0 \text{ and } s_i = t_j \\ \max\{L[i, j-1], L[i-1, j] & \text{if } i > 0 \text{ , } j > 0 \text{ and } s_i \neq t_j \end{cases}$$

四、已知两个字符串S和T为下: S = "ABAZDC"T = "BACBAD",求S和T的最长公共子序列。

		si		A		В		Α		Z		D		С
		0		1		2		3		4		5		6
ti	0	0		0		0		0		0		0		0
			K		K									
В	1	0		0		1	←	1	←	1	←	1	←	1
						↑								
Α	2	0		1		1		2	←	2	←	2	←	2
				↑		↑		↑		↑		↑	K	
С	3	0		1		1		2		2		2		3
				↑	K			↑		↑		↑		↑
В	4	0		1		2		2		2		2		3
						↑	K							\uparrow
Α	5	0		1		2		3	←	3	←	3		3
				↑		↑		↑		↑	K			
D	6	0		1		2		3		3		4	←	4

由上表可知,S和T的最长公共子序列为ABAD,长度为4。

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Si	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
fi	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

算法设计思想:贪心策略。 把活动按照截止时间从小到大排序,使得 $f_1 \leq f_2 \leq \cdots \leq f_n$,然后从前向后挑选,只要与前面选的活动相容,就把该活动放入两两相容的活动子集。

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

$$A = \{1\}$$

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

$$A = \{1\}$$

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

$$A = \{1, 4\}$$

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

$$A = \{1, 4, 8\}$$

	i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
1	f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

$$A = \{1, 4, 8\}$$

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
S _i	1	3	2	5	4	5	6	8	8	2
f _i	4	5	6	7	9	9	10	11	12	13

因此,最多的活动数量为3,对应的活动集合为: A={1, 4, 8}