

## 《 运筹学试卷 A 》 参考答案

## 一、对线性规划问题

$$\begin{aligned}
 \max \quad & z = 4x_1 + 5x_2 + c_3x_3 \\
 \text{s.t.} \quad & x_1 + 2x_2 + x_3 = b_1 \\
 & a_{21}x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 18 \\
 & x_1, x_2, x_3 \geq 0
 \end{aligned}$$

在第 1 个约束中引入人工变量  $x_4$ ，第 2 个约束中引入松弛变量  $x_5$ ，采用大  $M$  法利用单纯形表求解得到了最优解，单纯形表完整的迭代过程见下表：

$c_j$			4	5	$c_3$	$M$	0
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
$M$	$x_4$	$b_1$	1	[2]	1	1	0
0	$x_5$	18	$a_{21}$	3	2	0	1
$c_j - z_j$			$4 + M$	$5 + 2M$	$c_3 + M$	0	0
$c_j$			4	5	$c_3$	$M$	0
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
5	$x_2$	$b_1/2$	[1/2]	1	1/2	1/2	0
0	$x_5$	3	$a_{21} - 3/2$	0	1/2	-3/2	1
$c_j - z_j$			3/2	0	$c_3 - 5/2$	$M - 5/2$	0
$c_j$			4	5	$c_3$	$M$	0
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
4	$x_1$	$b_1$	1	2	1	1	0
0	$x_5$	8	0	1	3/2	-1	1
$c_j - z_j$			0	-3	-2	$M - 4$	0

(1) 试根据上述求解过程单纯形表，确定参数  $a_{21}$ ， $b_1$  和  $c_3$  的值，以及该问题的最优解；

(2) 以上述线性规划问题为原问题，写出其对偶问题；

(3) 利用对偶性质，求出对偶问题的最优解。(本题共 25 分，第 1 小题 15 分，第 2、3 小题各 5 分)

**解：**

(1) 由最终单纯形表  $x_3$  的判别数  $c_3 - 4 = -2$ ，得到  $c_3 = 2$ ；

由中间单纯形表右端项的初等行变换规则： $3 = 18 - 3 \cdot \frac{b_1}{2}$ ，得到  $b_1 = 10$ ；

由中间单纯形表到最终单纯形表的变换规则： $a_{21} - \frac{3}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot (-1) = 0$ ，得到  $a_{21} = 1$ ；

该问题的最优解： $x_1^* = 10$ ， $x_2^* = 0$ ， $x_3^* = 0$

(2) 对偶问题：

$$\begin{aligned} \min \quad & w = 10y_1 + 18y_2 \\ \text{s.t.} \quad & y_1 + y_2 \leq 4 \\ & 2y_1 + 3y_2 \leq 5 \\ & y_1 + 2y_2 \leq 2 \\ & y_1 \text{ 无约束}, y_2 \geq 0 \end{aligned}$$

(3) 依据互补松弛定理。在最优解处，原问题第 2 个约束为严格不等式，故  $y_2 = 0$ 。

由于  $x_1^* > 0$ ，故对偶问题第 1 个约束为等式， $y_1 + y_2 = 4$ ，得到  $y_1 = 4$ 。

故对偶问题的最优解为  $y_1^* = 4$ ， $y_2^* = 0$ 。

二、用分支定界法求解如下整数规划问题

$$\begin{aligned} \text{IP:} \quad & \max z = 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \left. \begin{aligned} x_1 + x_2 &\leq 6 \\ 2x_1 + 4x_2 &\leq 17 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \\ x_1, x_2 &\text{为整数} \end{aligned} \right\} \text{LP} \end{aligned}$$

先解其松弛问题 LP，得最优解  $x_1^* = 7/2$ ， $x_2^* = 5/2$ ，不满足整数要求。显然  $x_1 = 0$ ， $x_2 = 0$  为问题 IP 的一个可行解。

(1) 依据以上信息，给出问题 IP 最优目标函数值的初始上下界；

(2) 写出针对  $x_2$  的分支子问题；

(3) 基于上述分支子问题，完成问题 IP 的求解（提示：可用图解法），给出最

优解并更新最优目标函数值的上下界。（本题共 10 分，第 1 小题 2 分，第 2 小题 3 分，第 3 小题 5 分）

解：

（1）将松弛问题最优解代入目标函数， $z = 2 \cdot \frac{7}{2} + 3 \cdot \frac{5}{2} = 14\frac{1}{2}$ ；

$x_1 = 0, x_2 = 0$  为 IP 的一个可行解，对应的  $z = 0$ ；

故最优目标函数值： $0 \leq z^* \leq 14\frac{1}{2}$

（2）分支子问题

$$\begin{aligned} B_1 : \quad & \max z = 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 \leq 6 \\ & 2x_1 + 4x_2 \leq 17 \\ & x_2 \leq 2 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \\ & x_1, x_2 \text{ 为整数} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} B_2 : \quad & \max z = 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 \leq 6 \\ & 2x_1 + 4x_2 \leq 17 \\ & x_2 \leq 3 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \\ & x_1, x_2 \text{ 为整数} \end{aligned}$$

（3）用图解法（略）求得：

$B_1$  松弛问题最优解  $x_1 = 4, x_2 = 2$ ，恰好满足整数要求，不必再探测，对应目标值

$z = 14$ ；更新最优目标函数值上下界： $14 \leq z^* \leq 14\frac{1}{2}$

$B_2$  松弛问题最优解  $x_1 = 5/2, x_2 = 3$ ，不满足整数要求。

对应目标值  $z = 2 \cdot \frac{5}{2} + 3 \cdot 3 = 14$ ，不大于已知的  $z^*$  的下界，故不可能找到更好的解，不必再探测。

所有子问题探测完毕，得到最优解： $x_1 = 4, x_2 = 2$

三、已知约束非线性优化问题

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = (x_1 - 2)^2 + (x_2 - 3)^2 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 - (x_1 - 2)^2 \leq 0 \\ & x_2 - x_1 = 0 \end{aligned}$$

（1）判断该问题是否为凸规划；

（2）写出该问题的 Kuhn-Tucker 条件；

(3) 利用 Kuhn-Tucker 条件, 求出该问题的 K-T 点和最优解。(本题共 15 分, 每小题 5 分)

**解:**

(1) 易证不等式约束函数  $x_2 - (x_1 - 2)^2$  为凹函数, 满足  $x_2 - (x_1 - 2)^2 \geq 0$  的点的集合不是凸集, 故该问题不是凸规划。

(2) 重写原问题, 以便套用 K-T 条件:

$$\begin{aligned} \min f(x) &= (x_1 - 2)^2 + (x_2 - 3)^2 \\ \text{s.t. } g(x) &= (x_1 - 2)^2 - x_2 \leq 0 \\ h(x) &= x_1 - x_2 = 0 \end{aligned}$$

K-T 条件:

$$\begin{cases} 2(x_1 - 2) - 2(x_1 - 2) = 0 & \text{(梯度条件)} \\ 2(x_2 - 3) + \lambda = 0 \\ [(x_1 - 2)^2 - x_2] \lambda = 0 & \text{(互补松弛条件)} \\ \lambda \geq 0 & \text{(不等式约束乘子非负条件)} \\ (x_1 - 2)^2 - x_2 \leq 0 \\ x_1 - x_2 = 0 & \text{(可行性条件, 可不写)} \end{cases}$$

(3) 讨论:

①  $\lambda > 0$

$$\begin{aligned} (x_1 - 2)^2 - x_2 = 0 \\ x_1 - x_2 = 0 \end{aligned} \Rightarrow \begin{aligned} x_1 = 1 \text{ 和 } x_1 = 4 \\ x_2 = 1 \text{ 和 } x_2 = 4 \end{aligned}$$

根据梯度条件可求出配套的 Lagrange 乘子:

$$\begin{aligned} x_1 = 1 & \quad x_1 = 4 \\ x_2 = 1 & \quad x_2 = 4 \\ \lambda = 2 & \quad \lambda = 2 \\ \lambda = 2 & \quad \lambda = 4 \end{aligned}$$

这两个点均为 K-T 点。

②  $\lambda = 0$

$$\begin{aligned} 2(x_1 - 2) &= 0 & x_1 = 5/2 \\ 2(x_2 - 3) + \lambda &= 0 \Rightarrow x_2 = 5/2 \\ x_1 - x_2 &= 0 & \lambda = 1 \end{aligned}$$

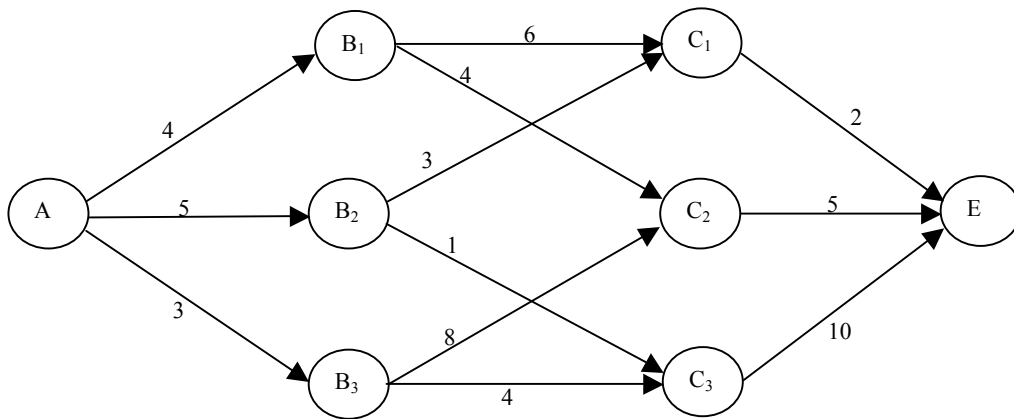
检查可行性:  $(x_1 - 2)^2 - x_2 = (\frac{5}{2} - 2)^2 - \frac{5}{2} = \frac{9}{4} < 0$ , 不满足不等式约束, 故不可能是

K-T 点。

因此，该问题有两个 K-T 点： $x_1 = 1$  和  $x_1 = 4$ 。  
 $x_2 = 1$  和  $x_2 = 4$ 。

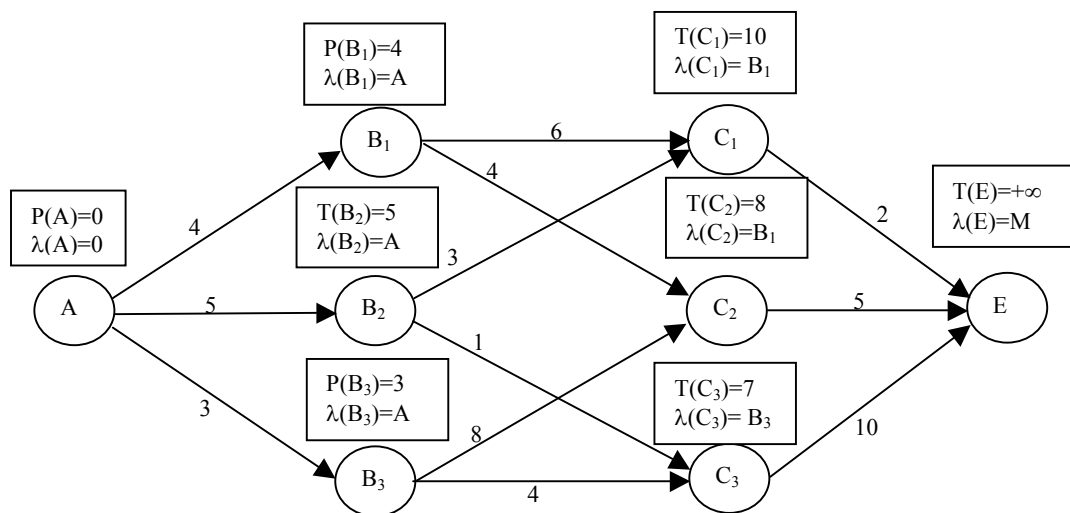
它们具有相同的目标函数值，故都是该问题最优解，最优目标值为 5。

四、已知 A 点到 E 点单行线交通网络如下图所示，箭线旁的数字表示该线路的距离。



(1)用动态规划的逆推解法求出从 A 点到 E 点的最短路，要求列出计算过程。

(2)用图论中求最短路的 Dijkstra 算法求 A 点到 E 点的最短路，在算法执行过程中得到如下结果（P 代表永久标号，T 代表临时标号， $\lambda$ 代表回溯指针）：



指出下一步迭代应将哪个点的临时标号 T 修改为永久标号 P，列出算法终止时各点的标号值及指针 ( $\lambda$ ) 值（不要求列出计算过程）。（本题共 20 分，每小题 10 分）

**解：**

(1) 分 3 个阶段，最优指标值为各点到 E 点的最短距离。

初始状态  $s_1 = A$ ，状态转移方程  $s_{k+1} = u_k(s_k)$

当  $k = 3$  时：

$$f_3(C_1) = 2, \quad u_3(C_1) = E$$

$$f_3(C_2) = 5, \quad u_3(C_2) = E$$

$$f_3(C_3) = 10, \quad u_3(C_3) = E$$

当  $k = 2$  时：

$$f_2(B_1) = \min\{6 + f_3(C_1), 4 + f_3(C_2)\} = \min\{6 + 2, 4 + 5\} = 8, \quad u_2(B_1) = C_1$$

$$f_2(B_2) = \min\{3 + f_3(C_1), 1 + f_3(C_3)\} = \min\{3 + 2, 1 + 10\} = 5, \quad u_2(B_2) = C_1$$

$$f_2(B_3) = \min\{8 + f_3(C_2), 4 + f_3(C_3)\} = \min\{8 + 5, 4 + 10\} = 13, \quad u_2(B_3) = C_2$$

当  $k = 1$  时：

$$f_1(A) = \min\{4 + f_2(B_1), 5 + f_2(B_2), 3 + f_2(B_3)\} = \min\{4 + 8, 5 + 5, 3 + 13\} = 10, \quad u_1(A) = B_2$$

故 A 到 E 的最短距离为 10，最短路为：  $A \rightarrow B_2 \rightarrow C_1 \rightarrow E$ 。

(2) 下一步迭代应将  $B_2$  点的临时标号 T 修改为永久标号 P。

算法终止时各点的标号值及指针 ( $\lambda$ ) 值如下：

$$P(A) = 0; \quad P(B_1) = 4, \quad P(B_2) = 5, \quad P(B_3) = 3; \quad P(C_1) = 8, \quad P(C_2) = 8, \quad P(C_3) = 6;$$

$$P(E) = 10$$

$$(A) = 0; \quad (B_1) = A, \quad (B_2) = A, \quad (B_3) = A; \quad (C_1) = B_2, \quad (C_2) = B_1, \quad (C_3) = B_2;$$

$$(E) = C_1$$

五、某杂货店设置了一个小型停车场，有 3 个车位。杂货店不营业时停车场关闭。在营业时间，当停车场未滿时，车辆可进入停车场使用停车位，平均每小时有两个停车位被占用；若停车场已滿，则到达的车辆会离开且不再回来。据统计，0, 1, 2, 3 个停车位被占用的概率分别为：

$$P_0 = 0.2, P_1 = 0.3, P_2 = 0.3, P_3 = 0.2$$

(1) 将停车场看作一个排队系统, 说明该排队系统中顾客是什么? 服务台又是什么? 有多少个服务台? 系统容量有多大?

(2) 确定该系统的基本性能指标: 期望队长  $L_s$ , 期望排队长  $L_q$ , 顾客平均等待时间  $W_q$ , 顾客平均逗留时间  $W_s$ 。

(3) 该杂货店对驾车购物顾客的损失率是多少? (本题共 10 分, 第 1 小题 2 分, 第 2 小题 6 分, 第 3 小题 2 分)

**解:**

(1) 该排队系统中顾客是车辆, 服务台是停车位, 有 3 个服务台, 系统容量为 3。

$$(2) \text{ 期望队长 } L_s = \sum_{n=0}^3 nP_n = P_1 + 2P_2 + 3P_3 = 0.3 + 2 \cdot 0.3 + 3 \cdot 0.2 = 1.5$$

$$\text{期望排队长 } L_q = 0$$

$$\text{顾客等待时间 } W_q = 0$$

$$\text{顾客平均逗留时间 } W_s = W_q + \frac{1}{\mu} = 0 + \frac{1}{2} = 0.5 \text{ (小时)}$$

(3) 该杂货店对驾车购物顾客的损失率就是停车场满员的概率 0.2。

六、设矩阵对策  $G = \{S_1, S_2; A\}$  中, 局中人 I 策略集为  $S_1 = \{s_1, s_2, s_3\}$ , 局中人 II 策略

$$\text{集为 } S_2 = \{s_1, s_2\}, \text{ 局中人 I 的赢得矩阵 } A = \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 2 & 1 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}。$$

(1) 用图解法求解该矩阵对策, 给出局中人 II 的最优策略及矩阵对策的值;

(2) 根据 (1) 的结果, 确定局中人 I 的最优策略。(本题共 10 分, 每小题 5 分)

**解:**

(1) 令局中人 II 的混合策略为  $(y, 1-y)^T$ , 图解法 (略) 得到  $y = 2/5$ 。

局中人 II 的最优策略为  $\frac{2}{5}, \frac{3}{5}^T$ ，对策的值  $V_G = \frac{7}{5}$ 。

(2) 设局中人 I 的混合策略为  $(x_1, x_2, x_3)^T$  当局中人 I 采取策略  $x_1$ ，期望赢得为

$$4 \cdot \frac{2}{5} + 3 \cdot \frac{3}{5} = \frac{17}{5} < V_G \text{ (严格不等式), 故 } x_1 = 0. \text{ (或由图直接得出此结论亦可)}$$

由于局中人 II 的最优策略  $y_1 > 0$ ,  $y_2 > 0$ , 故有  $\begin{cases} 2x_2 + x_3 = V_G \\ x_2 + 3x_3 = V_G \end{cases}$ ，在加上概率归一条

$$\text{件 } x_2 + x_3 = 1, \text{ 解得 } \begin{cases} x_2 = 4/5 \\ x_3 = 1/5 \end{cases}$$

故局中人 I 的最优策略为  $0, \frac{4}{5}, \frac{1}{5}^T$  (通过其它思路求出亦可)

七、已知决策收益表如下：

状态	状态 1	状态 2	状态 3
概率	0.3	0.5	0.2
方案 1	20	12	8
方案 2	16	$a$	$b$
方案 3	12	12	12

$a, b$  为两个待定参数， $a > 12$ ， $b > 8$ 。已知此问题的完全情报价值为 1.6，拥有完全情报时的期望收益为 16.4。若按最大期望收益准则决策，其结果为选择方案 2。试求  $a, b$  之值。(本题共 10 分)

**解：**

如果拥有完全情报，则对应状态 1、状态 2、状态 3 时，所获得的收益分别为：  
 $\max(20, 16, 12) = 20$ ,  $\max(12, a, 12) = a$ ,  $\max(8, b, 12) = \max(b, 12)$ 。

则完全情报下的期望收益为： $EVWPI = 0.3 \times 20 + 0.5 \times a + 0.2 \times \max(b, 12)$

只拥有原始情报时，方案 2 为最优方案，则期望收益为：

$$EVWOI = 0.3 \times 16 + 0.5a + 0.2b$$

完全情报价值  $EVPI = 1.6$ ，拥有完全情报时的期望收益  $EVWPI = 16.4$ ，因此：

$$EVWPI = 0.3 \times 20 + 0.5 \times a + 0.2 \times \max(b, 12) = 16.4$$



$$EVPI=EVWPI- EVWOI=16.4-(0.3\times 16+0.5a+0.2b)=1.6$$

上述两式化简为：

$$0.5a+0.2\times\max(b,12)=10.4$$

$$0.5a+0.2b=10$$

分情况讨论：

- (1)  $b>12$ ，则有：  $0.5a+0.2b=10.4$  且  $0.5a+0.2b=10$ ，不可能成立，舍去。
- (2)  $b\leq 12$ ，则有：  $0.5a+0.2\times 12=10.4$  且  $0.5a+0.2b=10$ ，得到  $a=16$  and  $b=10$ 。

综上，  $a=16, b=10$ 。