

运筹学第十一次作业参考答案

1. 用简约梯度法求解以下问题：

$$\begin{cases} \min & f(x_1, x_2) = 2x_1^2 + 2x_2^2 - 4x_1x_2 - 4x_1 - 6x_2 \\ \text{s. t.} & x_1 + x_2 \leq 2 \\ & x_1 + 5x_2 \leq 5 \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

以[1,0]为起始点，给出求解过程。

第一轮初始点 $[1,0,1,4]^T$ ， $D = [0,10,-10,-50]^T$ ， $\alpha = \frac{2}{25}$ ， $X = [1, \frac{4}{5}, \frac{1}{5}, 0]^T$

第二轮 $x_B = [1, \frac{4}{5}]^T$ ， $D = [0.575, -0.115, -0.46, 0]^T$ ， $\alpha = \frac{10}{23}$ ， $X = [\frac{5}{4}, \frac{3}{4}, 0, 0]^T$

2. 共轭梯度法是否可以求解非严格凸的二次规划问题？给出理由。

不能。

对于 $f(X) = \frac{1}{2}X^TAX + b^TX$ ，若 $b \neq 0$ ， A 为半正定阵，二次规划可能是无界的，

例如 $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2$ 。

很多同学默认二次规划有界，考虑的是 $f(X) = \frac{1}{2}X^TAX$ 的问题，但有常见错误：

会陷入局部最优解：无论严格凸还是非严格凸，局部最优都是全局最优。

有无穷多解可能陷入循环： $\nabla f(X) = 0$ 时， $\alpha_k = 0$ ，迭代结束，不会循环。

$D_1^TAD_1$ 可能为 0，共轭梯度无法推导线性无关：

由于 A 半正定， $D_1^TAD_1 = 0$ 等价于 $AD_1 = 0$ ，而 $D_1 = -\nabla f(X_1) = AX_1$ ，对称阵 A 的值域和核空间正交， $AAX_1 = 0$ 等价于 $AX_1 = 0$ ，也就是梯度为 0，即已收敛到最优解。故若未收敛，不会出现 $D_1^TAD_1 = 0$ 。 D_k 的情况也可以进行递推。

可以考虑例子： $f(x_1, x_2) = x_1^2$ 。仅需一步梯度下降即可降低至最优解，再次计算 $\alpha_k = 0$ 。这种情况下可以认为，共轭梯度法是能够求解的。

3. 证明：一个图是二分图当且仅当图中不含奇数环。

（奇数环：回路中边的个数是奇数）

二分图 \rightarrow 不含奇数环：

二分图 V 可以分为不相交的两个子集 S, T 。

假设二分图中存在奇数环，其中一个点在 S 中，那么经过奇数条边到达的点一定在 T 中，而非回到起点形成环，矛盾。

不含奇数环 \rightarrow 二分图：

取图中每个连通子图中任意一点，该点经过奇数条边到达的点构成 T ，该点以及该点经过偶数条边到达的点构成 S 。若 S 或 T 中存在边，则构成奇数环，矛盾。

所以 V 可以以此划分为二分图。