

1.

使用梯度下降法，使用 $\alpha=4/121$, $\beta=81/121$ 的回溯直线搜索，能解得

$x = (5.273082108419521e-09, 7.602272040793395e-11)$

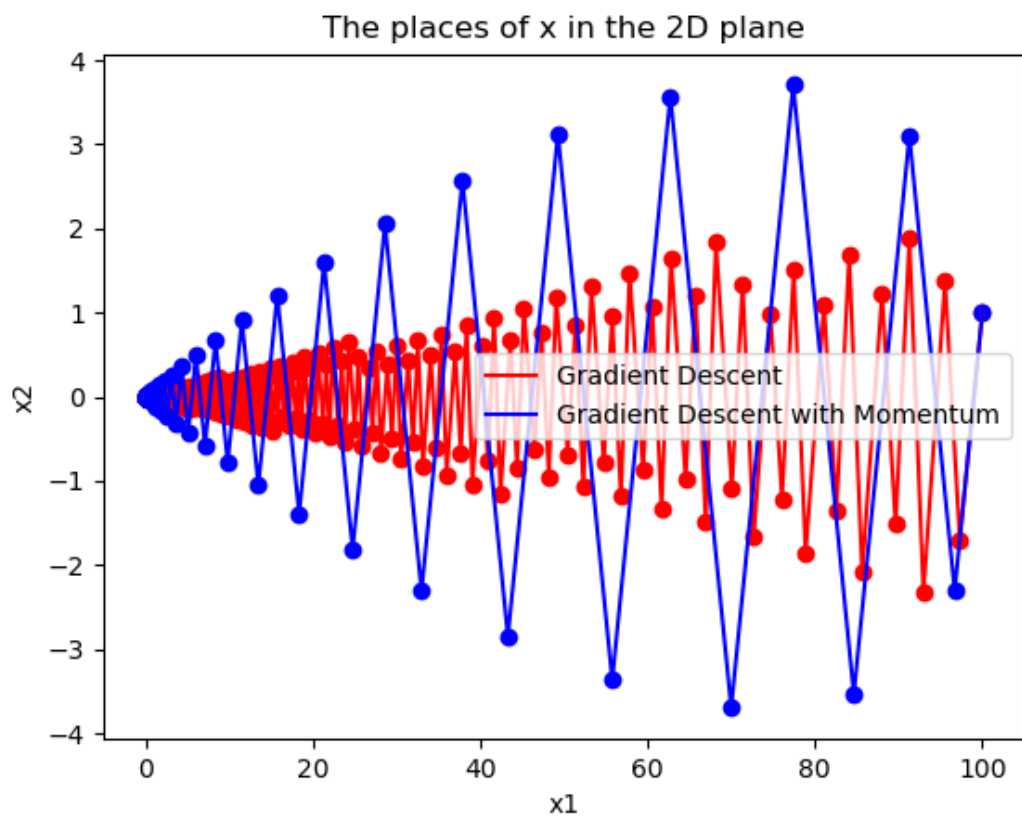
$y = 1.4191670161978175e-17$

直接使用Heavy ball method，解得

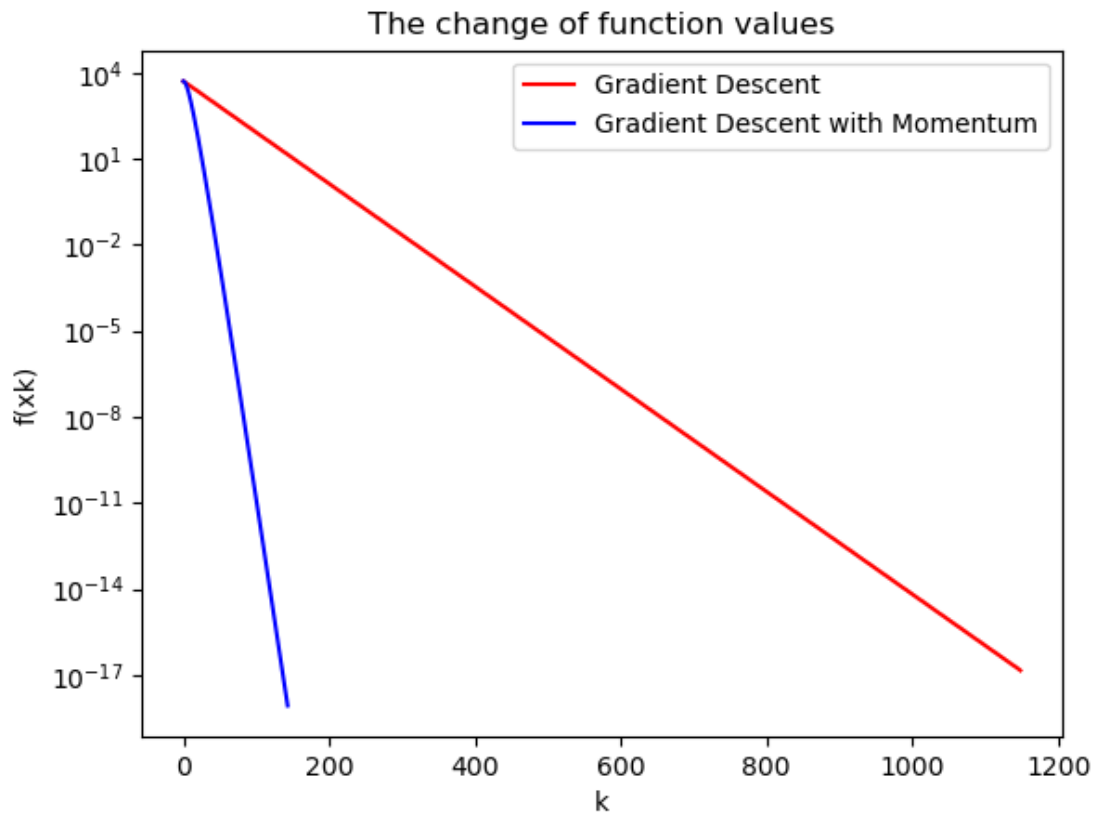
$x = (9.30869147423489e-10, -8.9984017584314e-11)$

$y = 8.381148558431732e-19$

有x的轨迹变化如图：



k-f(k)的半对数图如下：



对比二者的k-f(k)半对数图,可以看出, Heavy ball方法远远比普通的梯度下降法要快,前者100多次迭代即可收敛,后者需要两千多次迭代。不过并不是一直如此,一开始Heavy ball方法迭代速度并没有这样快,经历了一个较慢的过程之后才迅速下降。

2.障碍函数法:

首先,对于原问题,有障碍函数 $\phi(x) = -\sum_{i=1}^n \log(x_i)$

加上障碍函数后,转化为求解等式约束凸优化问题:

$$\begin{aligned} & \text{minimize } g(x) \\ & \text{s.t. } Ax = b \end{aligned}$$

$$\text{其中 } g(x) = t\left(\frac{1}{2}x^T Px + q^T x\right) - \sum_{i=1}^n \log(x_i)$$

$$\nabla g(x) = t(Px + q) - \begin{bmatrix} \frac{1}{x_1} \\ \frac{1}{x_2} \\ \vdots \\ \frac{1}{x_n} \end{bmatrix}$$

$$\nabla^2 g(x) = tP + \text{diag}\left(\frac{1}{x_i^2}\right)$$

牛顿法下降方向 Δx_{nt} 和对偶问题最优解 ν^* 满足如下方程:

$$\begin{bmatrix} \nabla^2 g(x) & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta x_{nt} \\ t\nu^* \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\nabla g(x) \\ 0 \end{bmatrix}$$

解得 x^* 后,根据KKT条件,有 $\lambda^* = Px^* + q + A^T \nu^*$

而需要首先求可行初值 $x^{(0)}$ ，使用阶段1方法

即求解优化问题：

$$\text{minimize } s :$$

$$s.t. -x_i - s \leq 0, i = 1 \dots n$$

$$Ax = b$$

$$\text{障碍函数 } \phi_0(x) = - \sum_{i=1}^n \log(x_i + s)$$

问题转化为求解等式约束凸优化问题：

$$\text{minimize } g_0(x, s)$$

$$s.t. Ax = b$$

$$\text{其中 } g_0(x, s) = t * s - \sum_{i=1}^n \log(x_i + s)$$

$$\nabla g_0(x, s) = \begin{bmatrix} -\frac{1}{x_1+s} \\ -\frac{1}{x_2+s} \\ \dots \\ t - \sum_{i=1}^n \frac{1}{x_i+s} \end{bmatrix}$$

$$\nabla^2 g_0(x, s) = \begin{bmatrix} \text{diag}(\frac{1}{(s+x_i)^2}) & M \\ M^T & \sum_{i=1}^n \frac{1}{(s+x_i)^2} \end{bmatrix}, M = \begin{bmatrix} \frac{1}{(x_1+s)^2} \\ \frac{1}{(x_2+s)^2} \\ \dots \\ \frac{1}{(x_n+s)^2} \end{bmatrix}$$

牛顿法下降方向 $\Delta_0 x_{nt}$ 满足如下方程：

$$\begin{bmatrix} \nabla^2 g_0(x, s) & A_e^T \\ A_e & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta_0 x_{nt} \\ w \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\nabla g_0(x, s) \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{其中 } A_e = [A \quad 0]$$

初始值选择 $s^{(0)} = -\min(x_i) + 1$ ，牛顿法收敛得到的 x_0^* 就是原问题求解的初始值 $x^{(0)}$

$$\text{对于初值问题 } x_0 \text{ 满足 } Ax_0 = b, \text{ 我们将 } A \text{ 扩展到 } A_{\text{extend}} = \begin{bmatrix} A_{\text{left}} & A_{\text{right}} \\ 0 & I \end{bmatrix},$$

$$\text{将 } B \text{ 扩展到 } b_{\text{extend}} = \begin{bmatrix} b \\ 0 \end{bmatrix},$$

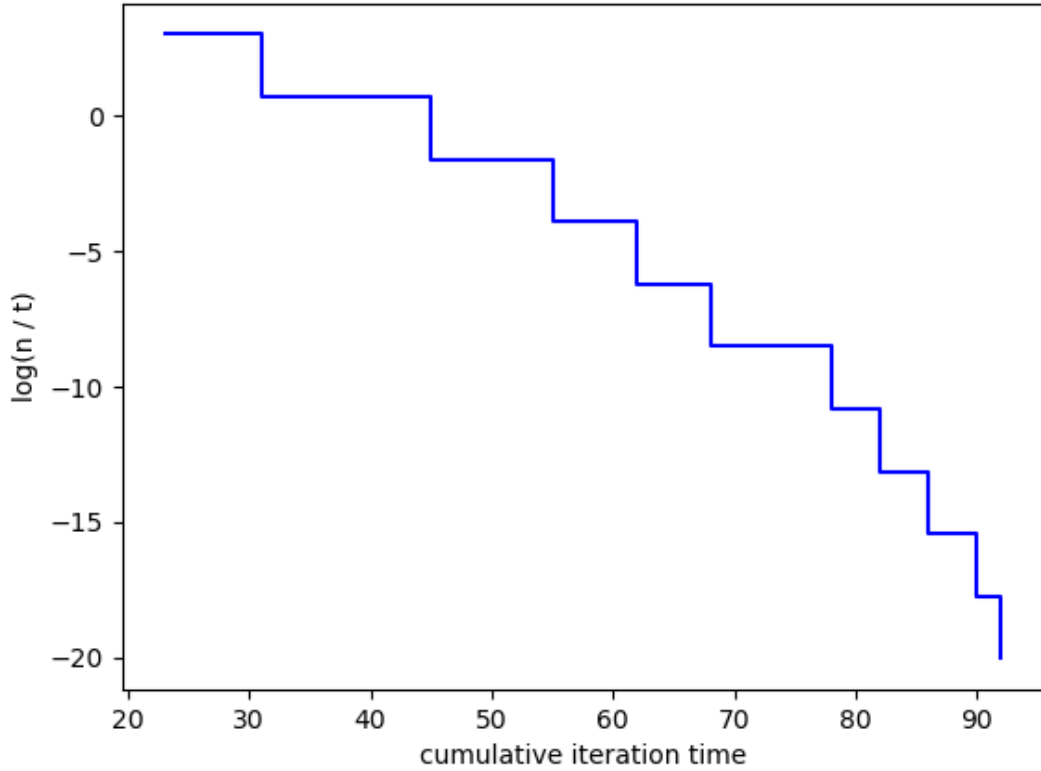
有 A_{extend} 可逆，且 $A_{\text{extend}}^{-1} b_{\text{extend}}$ 为 $Ax = b$ 的解。

我们的完整流程如下：

1. 对A进行扩展，求得满足等式约束 $Ax=b$ ，但是不满足不等式约束的初值 x_0 。
2. 使用阶段1方法，取初始 $t=1000$ ， $u=10$ ，收敛指标为 $1e-8$ 。使用回溯直线搜索的牛顿法进行迭代， $\alpha=0.4$ ， $\beta=0.5$ ，迭代终止指标为 $1e-12$ 。能求得满足不等式和等式约束的初值 x_1 。
3. 使用障碍函数法，取初始 $t=1$ ， $u=10$ ，收敛指标为 $1e-8$ ，使用回溯直线搜索的牛顿法进行迭代， $\alpha=0.4$ ， $\beta=0.5$ ，迭代终止指标为 $1e-12$ 。能求得最优解 x^* 和对应的对偶最优解、最优值。

解得最优值 $p^*=214982.08024465642$ ，最优解和对偶最优解储存在根目录下result/barrier的对应文件中。

对数对偶间隙 $\log(n/t)$ 与牛顿迭代次数 k 的关系如下：



原对偶内点法：

x, λ, ν 的更新方向 $\Delta x, \Delta \lambda, \Delta \nu$ 的更新方向满足如下方程：

$$\begin{bmatrix} \Delta x \\ \Delta \lambda \\ \Delta \nu \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} \nabla^2 f(x) & -I & A^T \\ \text{diag}(\lambda) & \text{diag}(x) & 0 \\ A & 0 & 0 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} r_{dual} \\ r_{cent} \\ r_{pri} \end{bmatrix}$$

$$\text{其中} \begin{bmatrix} r_{dual} \\ r_{cent} \\ r_{pri} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \nabla f(x) - \lambda + A^T \nu \\ (\lambda_i x_i) - (1/t)1 \\ Ax - b \end{bmatrix}$$

$$\text{代理对偶间隙} \hat{\eta}(x, \lambda) = \sum_{i=1}^n n x_i \lambda_i (\text{其中 } x_i > 0, \lambda_i \geq 0)$$

我们取 $u=10$ ，使用牛顿法进行优化，使用标准的基于残差范数的回溯直线搜索搜索步长，取 $\alpha=0.4$ ， $\beta=0.5$ 。

解得最优值为214982.0768222267，最优解和对偶最优解储存在根目录下result/primal_dual的对应文件中。

迭代次数 k 和对数代理对偶间隙、对数残差的关系图如下：

