Support Vector Machines Dual Problem

SVM - Bài toán đối ngẫu

Bài toán đối ngẫu là gì?

- Là thay vì giải trực tiếp trên bài toán gốc
- Thì ta sẽ giải bài toán đó trên một không gian mới
- Không gian mới sẽ lợi thế hơn
- Có thể xuất hiện một số tính chất mà không gian gốc không có

Cho bài toán tối ưu gốc (primal problem):

$$\min_{x} f(x)$$

Với các ràng buộc:

$$g_i(x) \leq 0$$

Bài toán đối ngẫu Lagrange (dual problem) của nó sẽ là:

$$\max_{\alpha} \left[\min_{x} \left(f(x) + \sum_{i=1}^{m} \alpha_{i} g_{i}(x) \right) \right]$$

Với các ràng buộc: $\alpha_i \geq 0$

Trường hợp khả tách tuyến tính (không lỗi)

Bài toán gốc

$$\min_{w,b} \frac{1}{2} |w|^2$$

Biến đổi ràng buộc để dùng bài toán đối ngẫu:

$$1 - y^{(i)} \left(x_1^{(i)} w_1 + x_2^{(i)} w_2 + \dots - b \right) \le 0$$

Bài toán đối ngẫu

Bài toán đối ngẫu Lagrange (dual problem) sẽ là:

$$\max_{\alpha} \min_{(w,b)} \left(\frac{1}{2} |w|^2 + \sum_{i=1}^m \alpha_i (1 - y^{(i)} \left(x_1^{(i)} w_1 + x_2^{(i)} w_2 + \dots - b \right) \right)$$

Với các ràng buộc:

$$\alpha_i > 0$$

Thông qua phép biến đổi:

Bài toán đối ngẫu Lagrange (dual problem) sẽ là:

$$\max_{\alpha} \min_{(w,b)} \left(\frac{1}{2} |w|^2 + \sum_{i=1}^m \alpha_i (1 - y^{(i)} \left(x_1^{(i)} w_1 + x_2^{(i)} w_2 + \dots - b \right) \right)$$

Thế vào bài toán max, bài toán đối ngẫu Lagrange (dual problem) sẽ là:

$$\max_{\alpha} \left(\sum_{i=1}^{m} \alpha_{i} - \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{m} \alpha_{i} \alpha_{j} y^{(i)} y^{(j)} \left(x^{(i)} \cdot x^{(j)} \right) \right)$$

Đưa về dạng ma trận

Đổi dấu, bài toán max lại trở thành bài toán min:

$$\min_{\alpha} \left(\frac{1}{2} \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{m} \alpha_i \alpha_j y^{(i)} y^{(j)} \left(x^{(i)} \cdot x^{(j)} \right) - \sum_{i=1}^{m} \alpha_i \right)$$

Với các ràng buộc: $\alpha_i \geq 0$ Trường hợp tách được (không có lỗi) $\sum_{i=0}^{m} \alpha_i x_i^{(i)} = 0$

Biểu diễn dưới dạng ma trận:

$$\min_{\alpha} \left(\frac{1}{2} \alpha^T G \alpha - e^T \alpha \right)$$

Với các ràng buộc:

$$I\alpha > 0$$

l: là ma trận đơn vị

$$y^T \alpha = 0$$

Nếu có lỗi thì thêm: $I\alpha \leq c$

với G là ma trận có các phần tử

$$G_{ij} = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{m} y^{(i)} y^{(j)} \left(x^{(i)}, x^{(j)} \right)$$

$$G = (DX)(DX)^T = D(XX^T)D$$

X: là ma trận dữ liệu huấn luyện

D: ma trận đường chéo, chứa các y(i).

e: véc-tơ chứa toàn số 1.

Giải bài toán quy hoạch toàn phương dùng quadprog sol = qp.solve_qp(G, a, C, b, meq)

Bài toán QP trong quadprog

$$\frac{1}{2}x^TGx - a^Tx$$

$$C^T x \ge b$$

Nếu có ràng buộc "=" ta để trên,

ràng buộc ">=" ở dưới và gán

meq = số ràng buộc "="

SVM đối ngẫu (không lỗi):

$$\min_{\alpha} \left(\frac{1}{2} \alpha^T G \alpha - e^T \alpha \right)$$

các ràng buộc:

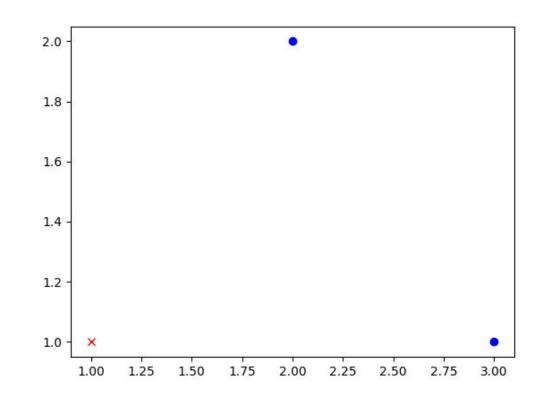
$$y^T \alpha = 0$$

 $I\alpha \geq 0$

Bài toán khả tách tuyến tính:

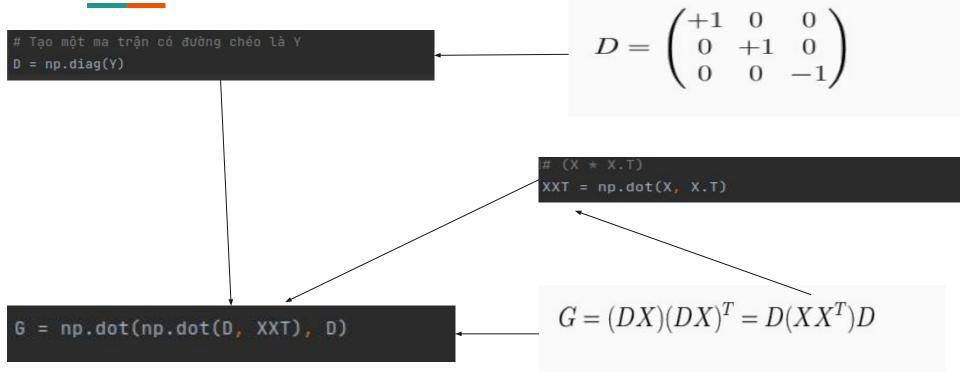
Dữ liệu:

Vẽ lên trục tọa độ:



Chuẩn bị tham số:

Giải bài toán quy hoạch toàn phương dùng quadprog sol = qp.solve_qp(G, a, C, b, meq)



Chuẩn bị tham số:

Giải bài toán quy hoạch toàn phương dùng quadprog sol = qp.solve_qp(G, a, C, b, meq)

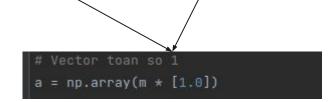
Biểu diễn dưới dạng ma trận:

$$\min_{\alpha} \left(\frac{1}{2} \alpha^T G \alpha - e^T \alpha \right)$$

e: véc-tơ chứa toàn số 1.

Bài toán QP trong quadprog

$$\frac{1}{2}x^TGx - a^Tx$$



Chuẩn bị tham số:

Giải bài toán quy hoạch toàn phương dùng quadprog sol = qp.solve_qp(G, a, C, b, meq)

```
Nếu có ràng buộc "=" ta để trên, các ràng buộc: ràng buộc ">=" ở dưới và gán y^T \alpha = 0 meq = số ràng buộc "=" I\alpha \geq 0
```

```
# Ma tran co duong cheo = 1
I = np.diag(m * [1.0])
# ghep rang buoc
C = np.vstack([Y, I]).T
# vector b ma tran 0
b = np.array((m+1) * [0.0])
meq = 1
```

Tim alpha

```
sol = qp.solve_qp(G, a, C, b, meq)
alpha = sol[0]
print(alpha)
```

[1.00000095e+00 4.99999486e-11 1.00000191e+00]

Tính W

```
w = sum(np.dot(np.diag(alpha), np.dot(D, X)), 0).T
print(w[0,0])
print(w[1,0])
```

$w = \sum_{i=1}^{m} \alpha_i y^{(i)} x^{(i)}$

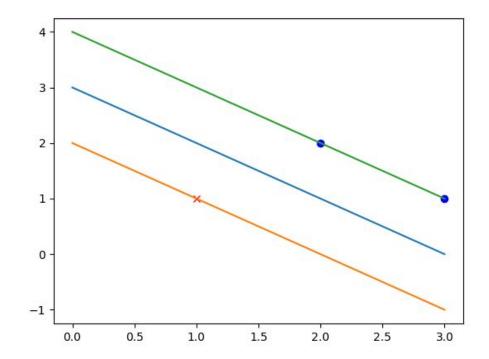
Tính b

Để tính độ lệch (bias) b, chọn 1 **véc-tơ hỗ trợ k** bất kỳ có $\frac{\mathbf{a_i} < \mathbf{c}}{\mathbf{c}}$: $b = w^T x^{(k)} - y^{(k)}$ $b = \left(w_1 x_1^{(k)} + w_2 x_2^{(k)} + \ldots\right) - y^{(k)}$

Vẽ đường thẳng:

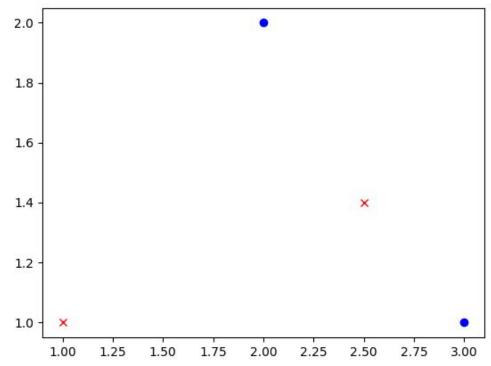
```
# Ve duong thang
x1 = np.array([0, 3])
d1 = (b - w[0, 0] * x1) / w[1, 0]
# x1 + x2 - b = -1
d2 = ((b-1) - w[0, 0] * x1) / w[1, 0]
# x1 + x2 - b = 1
d3 = ((b+1) - w[0, 0] * x1) / w[1, 0]
```

```
plt.plot(x1, d1)
plt.plot(x1, d2)
plt.plot(x1, d3)
plt.show()
```



Bài toán có lỗi

```
# len(Y)
m = len(Y)
```



Bổ sung ràng buộc:

```
# Ma tran co duong cheo = 1

I = np.diag(m * [1.0])

# ghep rang buoc

C = np.vstack([Y, I, -I]).T

# vector b ma tran 0

c = 100

# c lớn thì lỗi nhỏ, lễ nhỏ

# c nhỏ thì lỗi nhiều, lễ lớn

b = np.array((m + 1) * [0.0] + m * [-c])
```

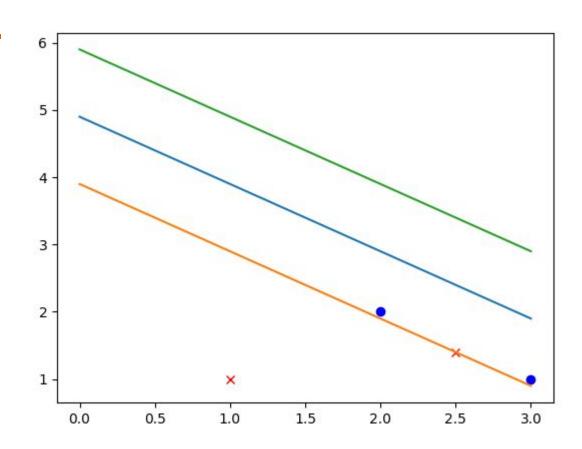
các ràng buộc:

$$y^T \alpha = 0$$

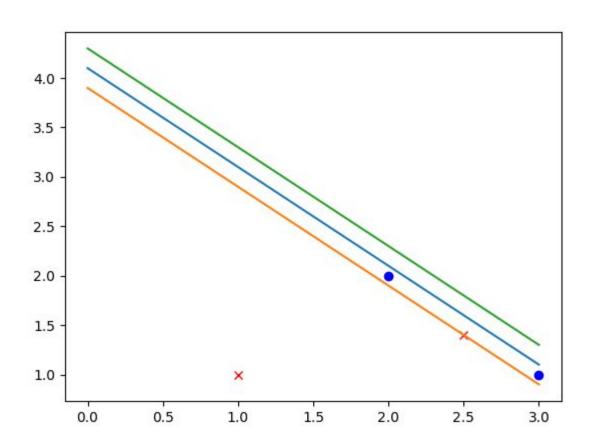
$$I\alpha \geq 0$$

$$I\alpha \le \alpha$$
 $\Leftrightarrow -I\alpha \ge -\alpha$

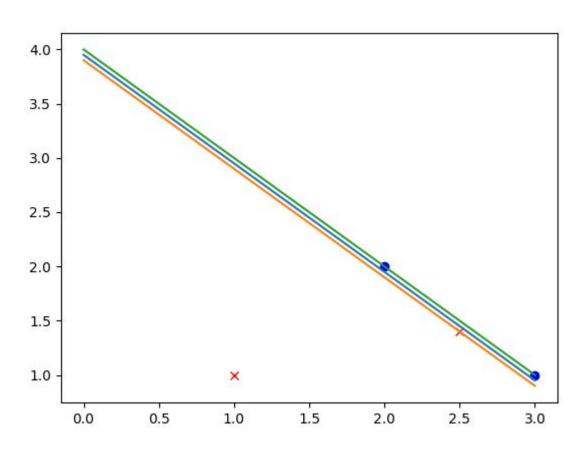
c = 10



c = 100



c = 1000



Kernel

```
def RBF_kernel(xi, xj, gama=1.0):
    diff = xi - xj
    dist = np.dot(diff, diff.T)
    return np.exp(-gama * dist)
```

```
kernel = RBF_kernel

# Tạo một ma trận có đường chéo là Y

D = np.diag(Y)

m = len(Y)

K = np.zeros((m, m))

for i in range(m):
    for j in range(m):
        K[i][j] = kernel(X[i], X[j])

G = np.dot(np.dot(D,K),D)
```