

Q P .

Least squares (LS)

Linear programming (LP)

Quadratic program (QP)

< Summary >

1. QP 가 무엇인지, LP와 LS가 QP의 special case 인지?
2. QP가 closed-form solution 을 가지는 special case: constrained LS에 대하여
3. general QP는 어떤 식으로 다룰 것인지!

Quadratic Program

QP in standard form

⇒ QP의 standard form은 다음과 같음!

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & w^T x + x^T Q x : \\ & Ax + b \leq 0 \\ & Cx - e = 0 \end{aligned}$$

이때, $Q = Q^T \in \mathbb{R}^{d \times d}$ 이면 positive semi-definite (PSD) matrix 이다!

Square & symmetric matrix (i.e., $Q = Q^T \in \mathbb{R}^{d \times d}$) is positive semi-definite, if

$v^T Q v \geq 0, \forall v \in \mathbb{R}^d$ (i.e., all the eigenvalues of Q are non-negative)

⇒ simply denoted by $Q \succeq 0$

* (\succeq : only inequality, which means that all the eigenvalues are non-negative)

이제 이 problem이 convex 가 맞는지 물어보자. 먼저 inequality 및 equality

constraint에 의해 유도된 set은 convex 집합 자명하다. 이제 objective function에 대해 생각해 보자!

convex의 sum도 convex 임을 기억!

첫번째 항 $w^T x$ 은 affine (선형식) 이므로 convex 이다. 또한 convexity 는 additivity 에 의해 켜진다!
따라서 두번째 항 $x^T Q x$ 에 대해서만 판별하면 된다!

second order condition of convexity 에 의해, 우리는 objective function 의 Hessian 즉, second derivative가 PSD 라면 이는 convex 임을 알 수 있다!

$$\begin{aligned}\nabla^2(x^T Q x) &= \nabla((Q+Q^T)x) \\ &= \nabla(2Qx) \\ &= 2Q \succeq 0 \quad (Q가 PSD 인 경우 성립)\end{aligned}$$

이제 Q가 LP와 LS를 포함하는 관계인지를 알아보자!

Subsumes LP

$Q=0$ 인 상황을 생각해 보자!

$$\begin{aligned}\min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & w^T x : \\ & Ax - b \leq 0 \\ & cx - e = 0\end{aligned}$$

이는 LP와 같다. \rightarrow 즉, $Q=0$ 인 상황에서 LP문제역에 LP가 Q에 포함된다!

Subsumes LS

$$\begin{aligned}\min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & w^T x + x^T Q x : \\ & Ax - b \leq 0 \\ & cx - e = 0\end{aligned}$$

LS의 squared form을 생각해 보면 다음과 같다.

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \|Ax - b\|^2$$

이때 objective function을 변형하여 (message), QP form 으로 만들어 보자!

$$\begin{aligned}\|Ax - b\|^2 &= (Ax - b)^T (Ax - b) \\ &= x^T A^T A x - 2b^T A x + b^T b\end{aligned}$$

먼저 $b^T b$ 은 optimization Variable x 에 영향을 받지 않는 constant 이기 때문에 고려하지 않는다.
 두번째 식 $-2b^T A x$ 은 x 에 대해 affine (선형식) 이므로, Q 의 Qx 에 채워진다. 마지막으로!
 첫번째 식 $x^T A^T A x$ 과 관련된 것을 알 수 있는데, 이때 $A^T A$ 가 Q 와 대응됨에 따라 $A^T A$ 가 PSD
 임을 보여면 된다!

$A^T A \geq 0$ 의 증명:

$v \in \mathbb{R}^d$ 인 어떤 vector v 를 생각해 보자!

이때, $v^T A^T A v = (Av)^T A v$ 이다.

$(Av)^T A v$ 은 Av 의 inner product 이므로, $(Av)^T A v = \|Av\|^2$. 이 Euclidean distance 이므로
 non-negative 하다 (PSD임을 만족!)

이러한 관계 $\forall v \in \mathbb{R}^d$ 에 대해 성립한다!

Equality - constrained LS

→ 무한한 수 개의 선형 연산을 통해 정확한 해를 명시적으로 표현 가능!

이제 closed-form solution 이 존재하는 QP에 대해 물어보자: equality-constrained LS

(기본 LS와 다른 점은 equality constraint 가 추가되었다는 점!)

$$\begin{aligned}\min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & \|Ax - b\|^2 \\ \text{s.t.} \quad & Cx - e = 0 \\ (\text{where } & A \in \mathbb{R}^{m \times d}, C \in \mathbb{R}^{p \times d})\end{aligned}$$

여기서 A 의 dimension 을 생각해 보자! 우리는 $m \geq d$ 인 상황에서만 관심이 있다!

(만약 $m < d$ 이면 under-determined system 이므로 in general, infinite solution 존재

→ objective function 을 0으로 만들지 쉽다!)

이제 C 를 보자! 이는 P 와 d 의 관계에 따라 두 가지 case로 나뉘어 진다.

1. $P \geq d$

이는 interesting case가 아니다. d 경우에는 equality constraint에 의해 x^* 가 쉽게 결정되거나 근이 없게 된다.

쉽게 결정 \leftarrow P 일 땐 경우를 생각해 보면, d 개와 d 개의 개수가 같은 경우에도 이때의 d 은 하나로 결정된다. 따라서 objective function의 값도 결정이 되기 때문에 이 case에서는 특별히 얻을 수 있는 것이 없다!

근이 없음! \leftarrow $P > d$ 인 경우에, 주어진 변수에 대한 constraint가 매우 많다는 것이다. d 개의 equality constraint이기에! 가지고 있는 변수가 더 적기 때문에 no solution case가 된다.

2. $P < d$

앞서 설명 했던 경우를 먼저, 본 case가 interesting 하다.

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^d} \|Ax - d\|^2 : \quad & A \in \mathbb{R}^{m \times d} \quad (m \geq d) \\ & Cx - e = 0 \quad C \in \mathbb{R}^{p \times d} \quad (p < d) \end{aligned}$$

이제 두 가지 가정을 할것! (wide matrix : 열 > 행, \hookrightarrow 瘦 matrix : 행 > 열)

① $\text{rank}(C) = p \rightarrow$ fat matrix, row 가리 linear independent, full rank

② $\text{rank}\left(\begin{bmatrix} A \\ C \end{bmatrix}\right) = d \rightarrow$ \hookrightarrow 瘦 matrix, column 가리 linear independent, full rank.

* 이 조건들은 보통 실제로 실행.

Close-form solution.

이제, 위에서 정리한 조건들을 다 같이 세운 식을 작성해보자!

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \|Ax - b\|^2 : A \in \mathbb{R}^{m \times d} (m \geq d)$$

$$Cx - e = 0 \quad C \in \mathbb{R}^{p \times d} (p < d)$$

$$(\text{where } \text{rank}(C) = p, \text{rank}\left(\begin{bmatrix} A \\ C \end{bmatrix}\right) = d)$$

여기서 closed-form solution을 먼저 표현해 볼 것인데, 이에 앞서 일반화된 LS problem에서

closed-form solution을 재 보도록 하자!

$$x^* = (A^T A)^{-1} A^T b$$

이제 아래와 같이 변형하자!

$$(A^T A)x^* = A^T b$$

$$\Rightarrow \mathcal{L}(A^T A)x^* = \mathcal{L}A^T b$$

행렬 곱을 정리하면 아래와 같음!

$$\begin{bmatrix} \mathcal{L}A^T A & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x^* \\ z \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathcal{L}A^T b \\ e \end{bmatrix}$$

여기에서 x^* 는 다음과 같이 구해낼 수 있다. 참고로 'd-components(.)': takes the first d components of (.)'이다! 즉, 여기서 (d+p) 차원 벡터에서 처음 d개의 성분만 얻는 것을 의미!

$$x^* = d\text{-components} \left\{ \begin{bmatrix} \mathcal{L}A^T A & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} \mathcal{L}A^T b \\ e \end{bmatrix} \right\}$$

closed-form을 가진 식에서 바로 구할 수 있는 여겨지, x^* 가 취 조건을 만족하면 optimal임을 보일 방식은 증명할 것임!

한편, 증명에 앞서 정리해 놓아야 할 4개 있음!

$$\begin{bmatrix} 2A^T A & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x^* \\ z \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2A^T b \\ e \end{bmatrix} \dots (*) \rightarrow \text{KKT equation}$$

위의 equation 을 KKT equation 라고 함! 그리고 가장 왼쪽에 matrix 를

KKT (Karush - Kuhn - Tucker) matrix 라고 함! (이름 다를 KKT conditions 와 관련)

이제 증명을 도와주기 위해 필요한 결론은 뭐지? 그것을 증명해보자!

x^*, z 가 문제의 최적해를 의미.

1. 가 $\exists (x^*, z) \in \mathbb{R}^{d+p}$ s.t. (*), then x^* must be optimal solution.

i.e., $\|Ax - b\|^2 \geq \|Ax^* - b\|^2$, $\forall x$ subject to $Cx - e = 0$

\rightarrow 이걸 증명하면 됨!

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|^2 &= \|(Ax - Ax^*) + (Ax^* - b)\|^2 \\ &= \|Ax - Ax^*\|^2 + \|Ax^* - b\|^2 - 2(Ax - Ax^*)^T (Ax^* - b) \\ &= \|Ax - Ax^*\|^2 + \|Ax^* - b\|^2 - 0 \dots (***) \\ &\geq \|Ax^* - b\|^2 \end{aligned}$$

이제 (***) 를 증명하자!

$$\begin{aligned} 2(Ax - Ax^*)^T (Ax^* - b) &= 2(x - x^*)^T A^T (Ax^* - b) \\ &= -(x - x^*)^T C^T z \dots (****) \\ &= -(Cx - Cx^*)^T z \\ &= -(e - e)^T z \\ &= 0 \end{aligned}$$

(****)의 성립하는 이유는 (*)에서 $2A^T Ax^* - 2A^T b = -C^T z$ 이므로.

$$2. \begin{bmatrix} 2A^T A & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix} \text{ is Invertible}$$

이는 커루법을 통해 증명 할것! : 만약 Invertible 하지 않다고 가정!

Not Invertible 이라는 말은 곧 full-rank 가 아니라는 것과 같음! 또한 주어진 행렬의 차원은 $(d+p) \times (d+p)$ 이다. 여기서 Invertible 하지 않음을 가정했으므로 어떠한 column은 다른 column 들을 통해 표현 될 수 있다. (linearly dependent)

따라서 다음의 식 성립한다!

$$\exists [\bar{x}; \bar{z}] \neq 0 : \begin{bmatrix} 2A^T A & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{x} \\ \bar{z} \end{bmatrix} = 0$$

이를 풀어보면,

$$2A^T A \bar{x} + C^T \bar{z} = 0$$

$$\Rightarrow 2\bar{x}^T A^T A \bar{x} + \bar{x}^T C^T \bar{z} = 0$$

$$\Rightarrow 2\|A\bar{x}\|^2 = 0 \quad (\because C\bar{x} = 0)$$

$$\Rightarrow A\bar{x} = 0$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} A \\ C \end{bmatrix} \bar{x} = 0$$

앞서 우리는 $\begin{bmatrix} A \\ C \end{bmatrix}$ 가 full-rank 임을 가정했다. 따라서 $\bar{x} = 0$ 이다.

이를 앞선 관계식에 적용해보면, $C^T \bar{z} = 0$ 이다. 그런데 이 역시 앞선 가정에서 C^T 의 column들이 linearly independent 라므로, $\bar{z} = 0$ 이다!

결과하면 $\bar{x} = \bar{z} = 0$, 이는 처음 가정에 모순된다!

General QP

조금에 언급했던 바와 같이, 일반적으로 QP는 다음과 같은 standard form을 가진다!

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} w^T x + x^T Q x :$$

$$Ax - b \leq 0$$

$$Cx - d = 0$$

$$\text{where } Q = Q^T \succeq 0$$