

Optimizasyon Teknikleri

Ders Notu – 6

DOĞRUSAL OLMAYAN (NONLINEER) OPTİMİZASYON

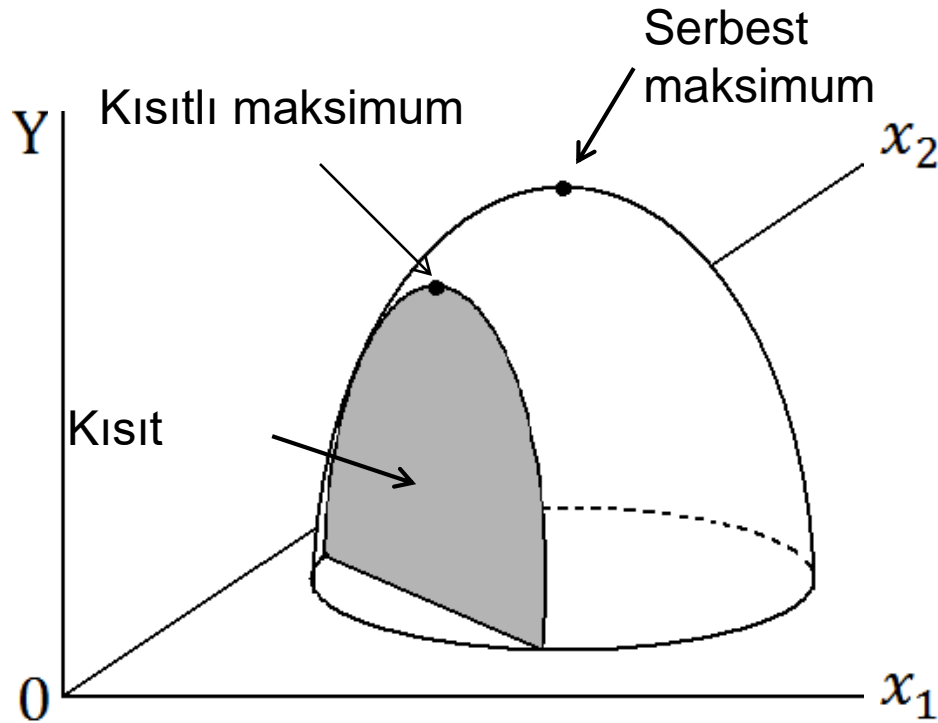
Prof. Dr. Bilal ALATAŞ

İÇERİK

- **KISITLI OPTİMİZASYON PROBLEMİ**
 - **DÖNÜŞTÜRME METOTLARI**
 - **PENALTY METOTLARI**
 - EXTERIOR PENALTY METODU
 - INTERIOR PENALTY METODU
 - EXTENDED-INTERIOR PENALTY METODU
 - **AUGMENTED LAGRANGIAN METODU**
 - **PENALTY VE AUGMENTED LAGRANGIAN METOTLARI**
 - **DİREK METOTLAR (SEARCH METHODS)**
 - **METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS**
 - **GRADIENT PROJECTION METODU (İz Düşüm Matrisi Hesabı)**

KISITLI OPTİMİZASYON

Grafiksel olarak , serbest optimum ve kısıtlı optimum arasındaki fark şu şekilde gösterilebilir:



KISITLI OPTİMİZASYON PROBLEMİ

- Genel bir kısıtli optimizasyon problem ifadesi:

✓ **Minimize**

$$f(x) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

✓ **kisit**

$$\begin{aligned} g_j(x) &\leq 0 & j &= 1, \dots, n_g \\ h_k(x) &= 0 & k &= 1, \dots, n_e \end{aligned}$$

Non lineer problemlerin çözümü için iki tip yöntem vardır:

- 1- Dönüştürme metotları (transformation methods): Kısıtli problemleri kısıtsiz problemlere dönüştürerek çözerler.
- 2- Direk metotlar (direct methods) : Kısıtli problemi olduğu gibi kabul ederek “*search direction*” konsepti ile çözerler.

DÖNÜSTÜRME METOTLARI

Dönüştürme metotlari (transformation methods) kısıtlı problemleri ardışık kısıtsız problemlere dönüştürerek çözerler:

- Penalty metotlari
 - ✓ Exterior penalty metodu
 - ✓ Interior penalty metodu (Barrier metodu)
 - ✓ Extended-interior penalty metodu
- Augmented Lagrangian metodu

Yer Değiştirme Metodu

Maks

$$y = 5x_1x_2$$

$$2x_1 + x_2 = 100$$

Kısıt

$$x_2 = 100 - 2x_1$$

$$y = 5x_1x_2$$

$$y = 5x_1(100 - 2x_1)$$

$$= 500x_1 - 10x_1^2$$

$$\frac{dy}{dx_1} = 500 - 20x_1 = 0$$

$$-20x_1 = -500$$

Kritik değer $\therefore x_1 = \frac{-500}{-20} = 25$

$$\frac{dy}{dx_1} = 500 - 20x_1 = 0$$

$$\frac{d^2y}{dx_1^2} = -20 < 0 \quad \therefore \text{relative max}$$

$$\therefore \text{if } x_1 = 25 \text{ then } 100 = 2(25) + x_2$$

$$\therefore 100 - 50 = 50 = x_2$$

PENALTY METOTLARI

■ Kısıtlı optimizasyon problemi

✓ **Minimize**

$$f(\mathbf{x}) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

✓ **Kisit**

$$\begin{aligned} g_j(\mathbf{x}) &\leq 0 & j &= 1, \dots, n_g \\ h_k(\mathbf{x}) &= 0 & k &= 1, \dots, n_e \end{aligned}$$

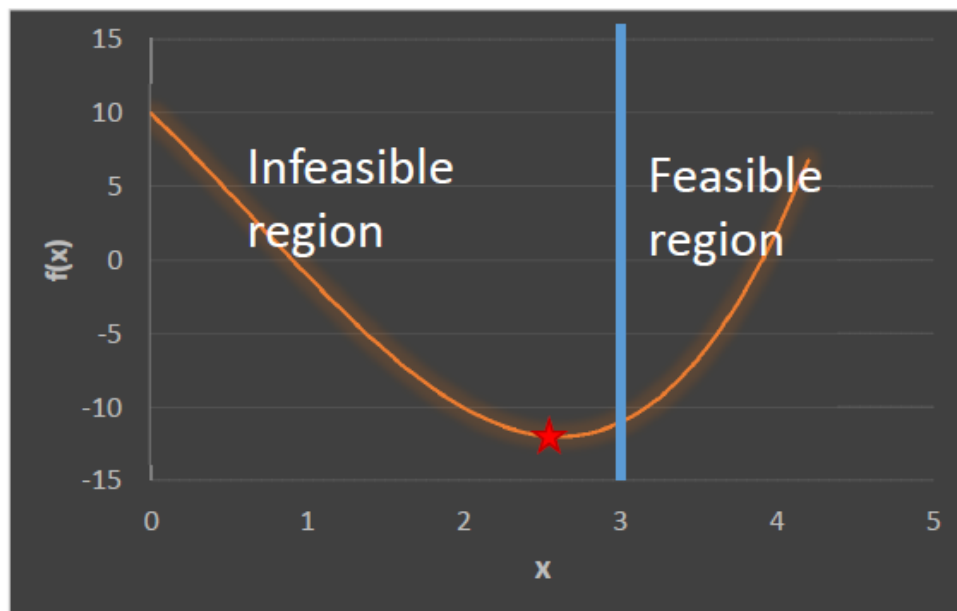
■ Esdeger kısıtsız optimizasyon problemi

✓ **Minimize**

$$\Phi(\mathbf{x}, r_p) = f(\mathbf{x}) + r_p P(\mathbf{x})$$

✓ r_p penalty katsayısı

✓ $P(\mathbf{x})$ penalty fonksiyonu: kisit ihlalinde devreye giren, kullanılan kisit türüne ve çözüm metoduna göre değişik tipte olan bir fonksiyon).



Minimize

$$f(x) = x^3 - 10x - 2x^2 + 10$$

Subject to $g(x) = x \geq 3$

$$\text{Or, } g(x) = x - 3 \geq 0$$



$$F(x, R) = f(x) + R\langle g(x) \rangle^2$$

Where,

$$\langle g(x) \rangle = 0 \text{ if } x \geq 3$$

$$\langle g(x) \rangle = g(x) \text{ otherwise}$$

$\langle \rangle$ function $\min(g, 0)$

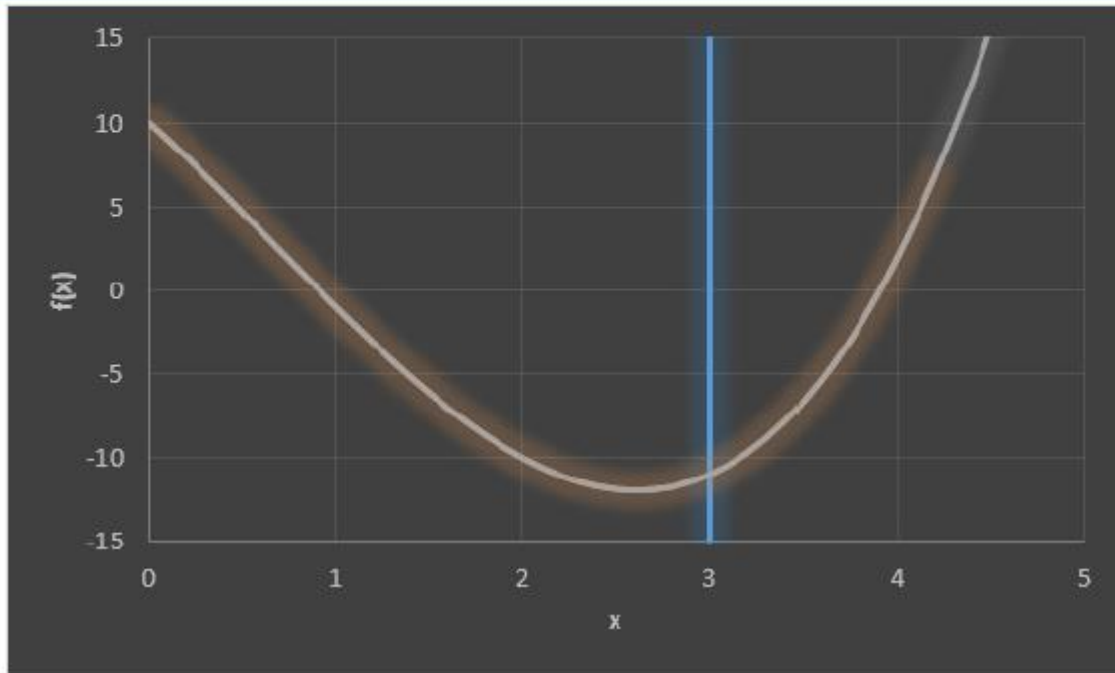


$$F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R\langle x - 3 \rangle^2$$

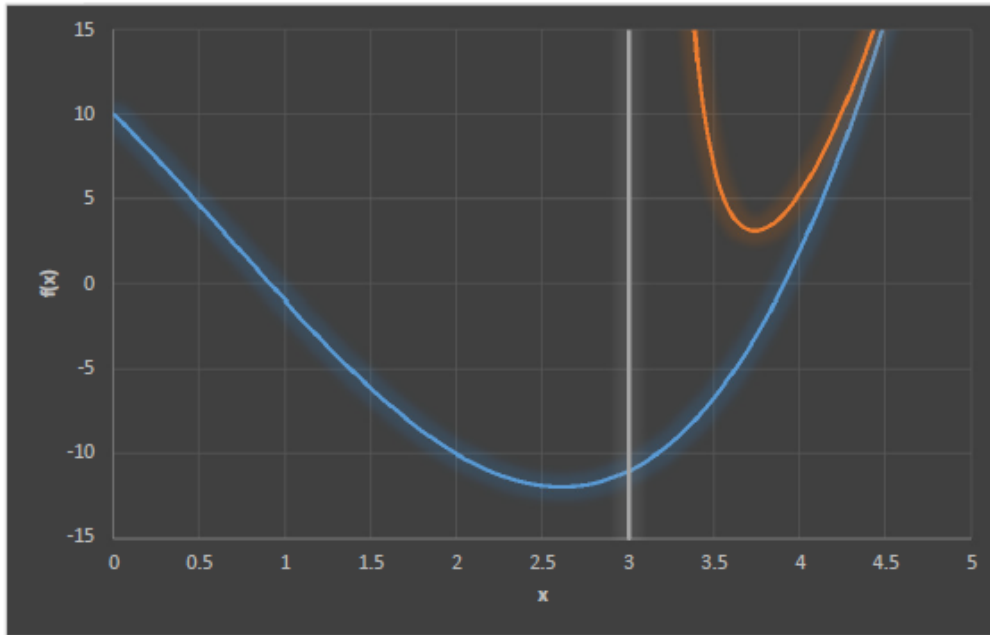
$$F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R(\min(x - 3, 0))^2$$

Minimize $F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R(\min(x - 3, 0))^2$

R 0



R'yi değiştirerek infeasible bölgeden kaçış mümkün olur.



Minimize

$$f(x) = x^3 - 10x - 2x^2 + 10$$

Subject to $g(x) = x \geq 3$

Or, $g(x) = x - 3 \geq 0$



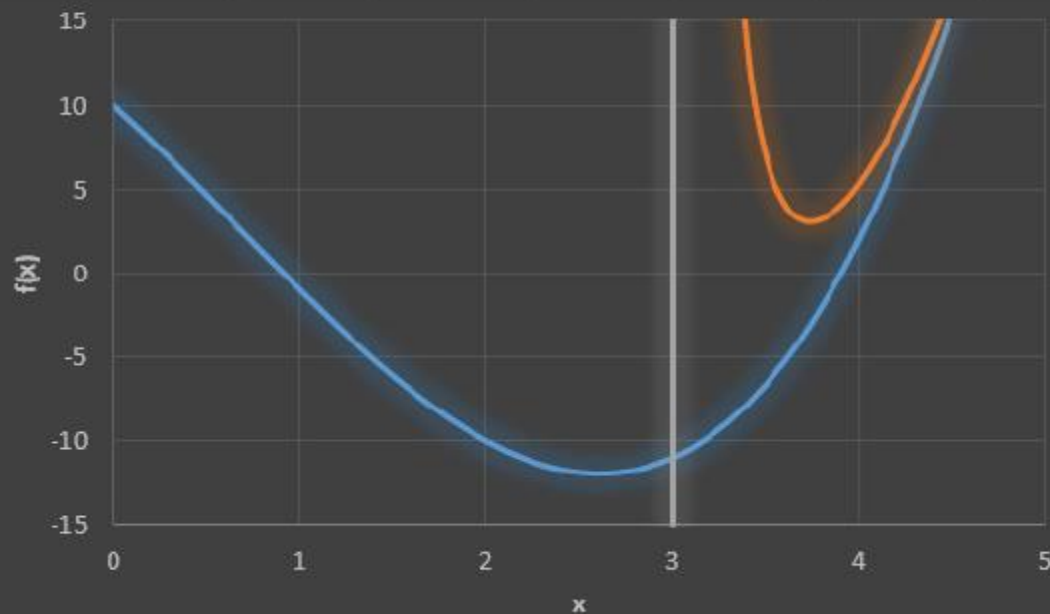
$$F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R \frac{1}{g(x)}$$

$$F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R \frac{1}{(x-3)}$$

Bu terim
sadece
feasible
bölgede
eklenir

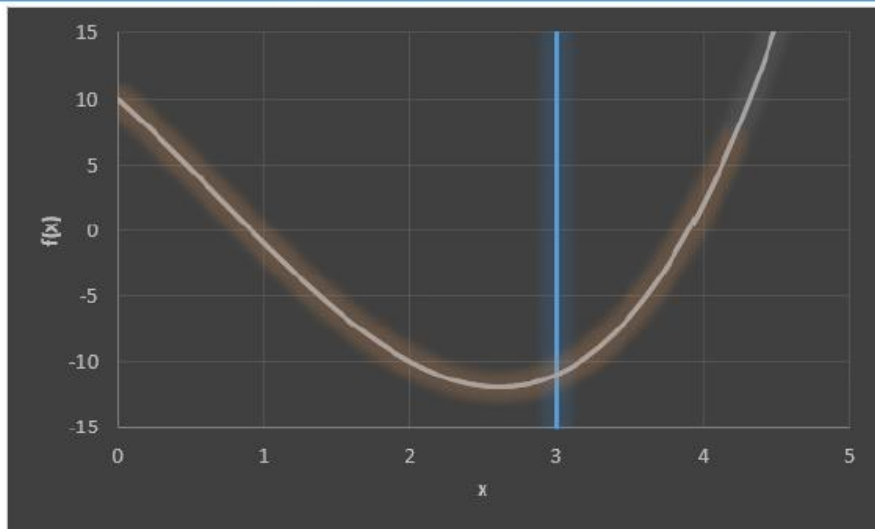
Minimize $F(x, R) = (x^3 - 10x - 2x^2 + 10) + R \frac{1}{(x-3)}$

R 1.5



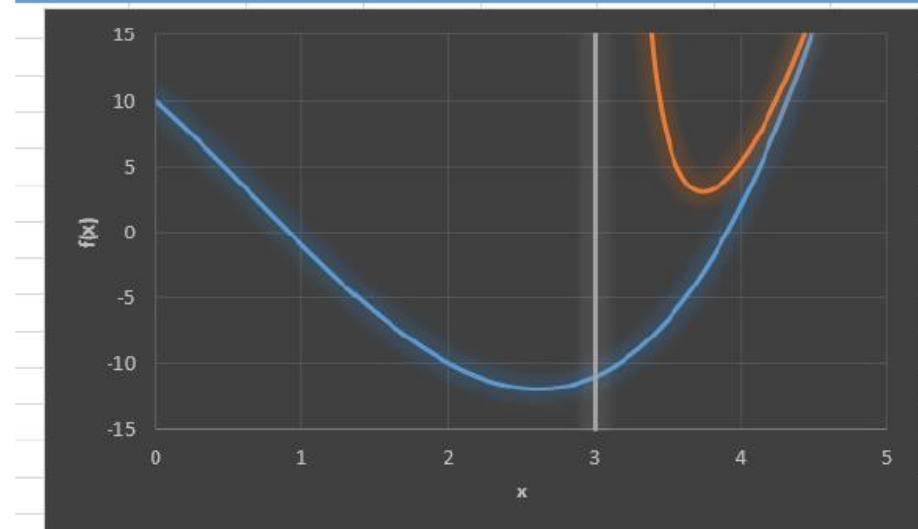
Exterior penalty method

R 0



Interior penalty method

R 1.5



Dönüşüm şu şekilde yazılır

$$F(X, R) = f(X) + \Psi(g(X), h(X))$$



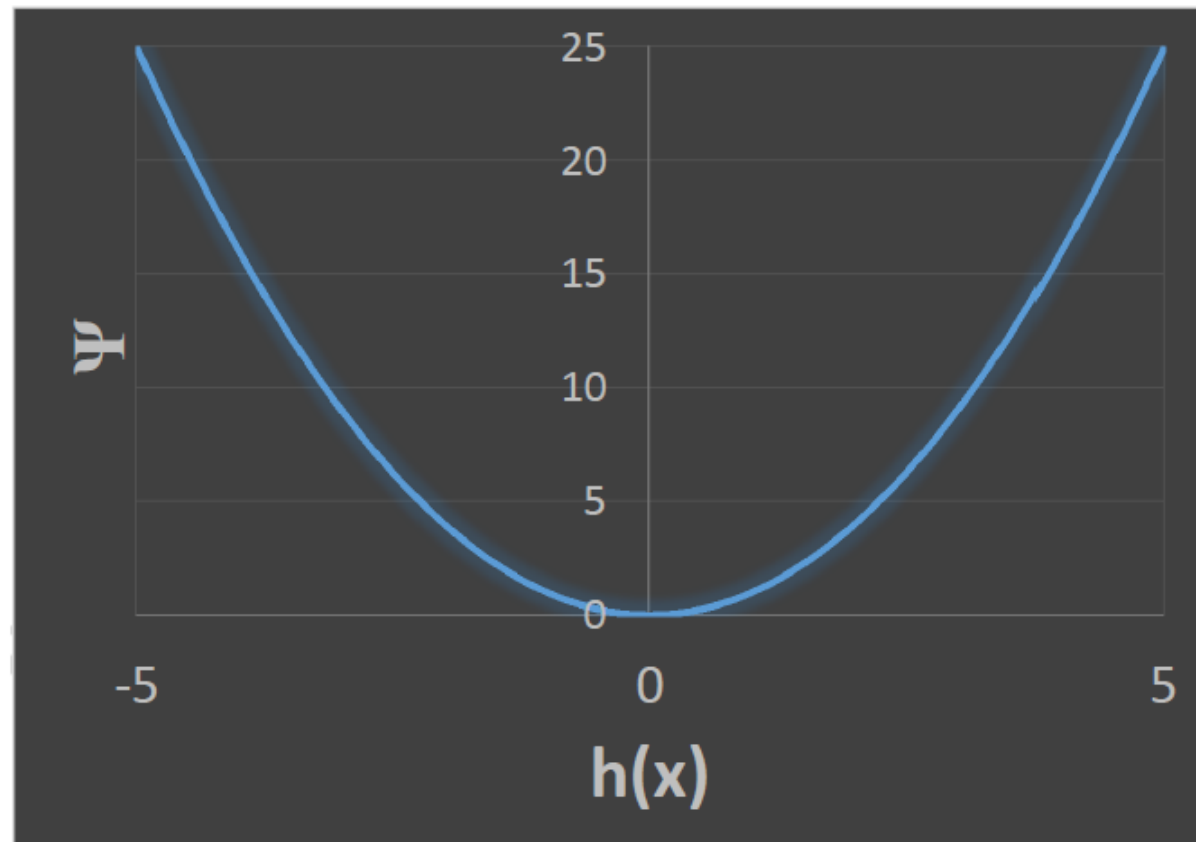
Penaltı terimi

R penaltı
parametreleridir

Penalty terms

Parabolic penalty

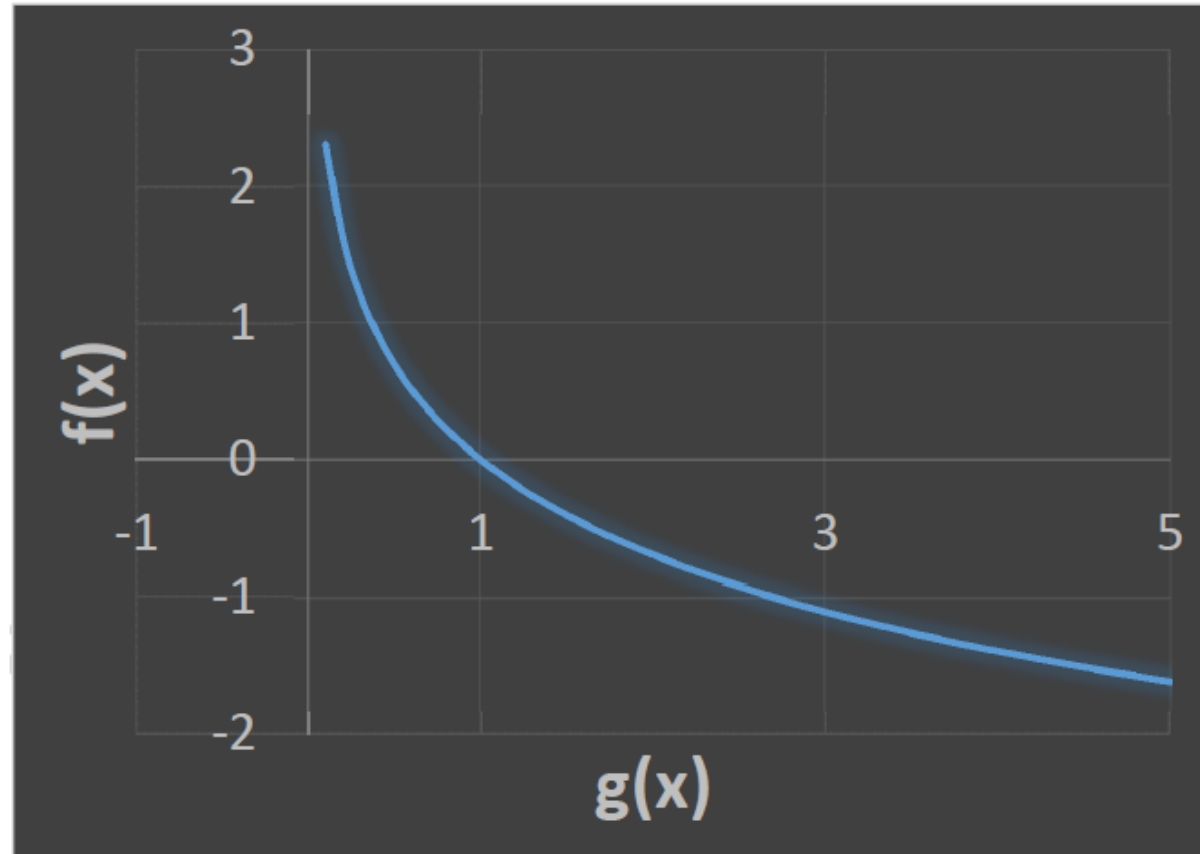
$$\Psi = R[h(x)]$$



Penalty terms

Log penalty

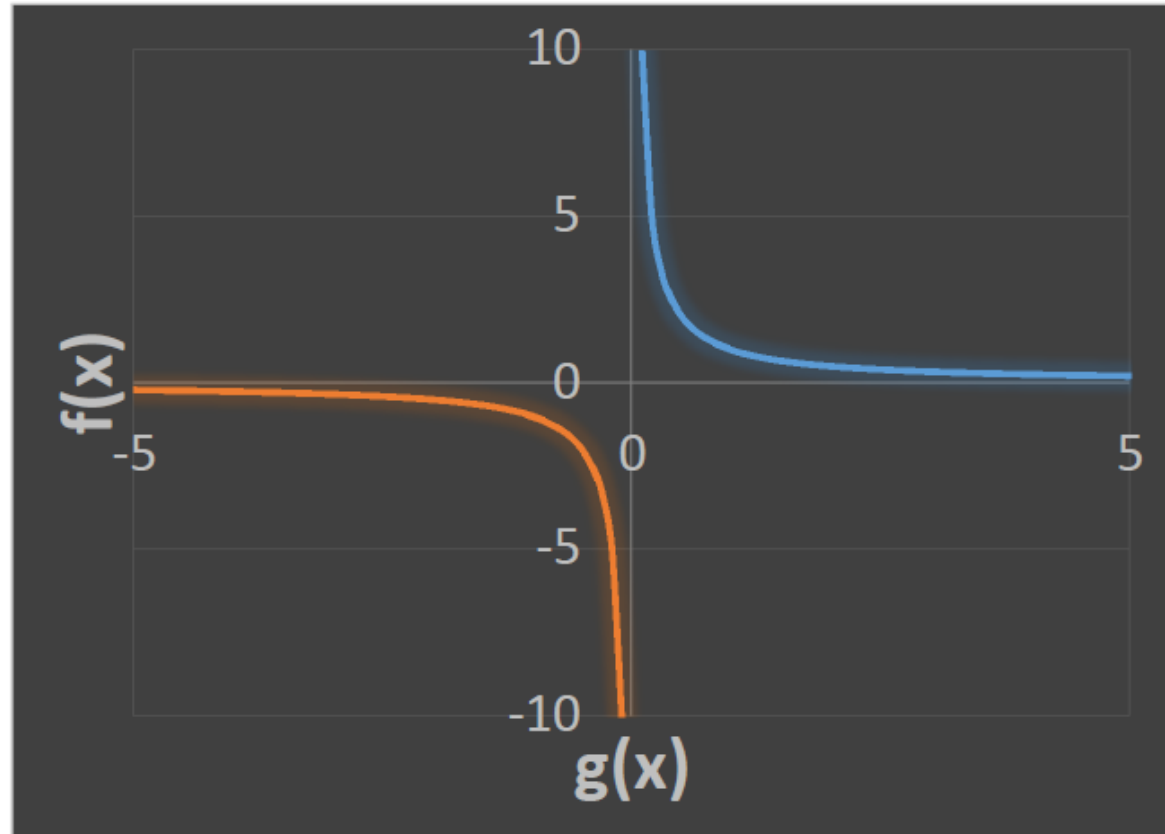
$$\Psi = -R \ln[g(x)]$$



Penalty terms

Inverse penalty

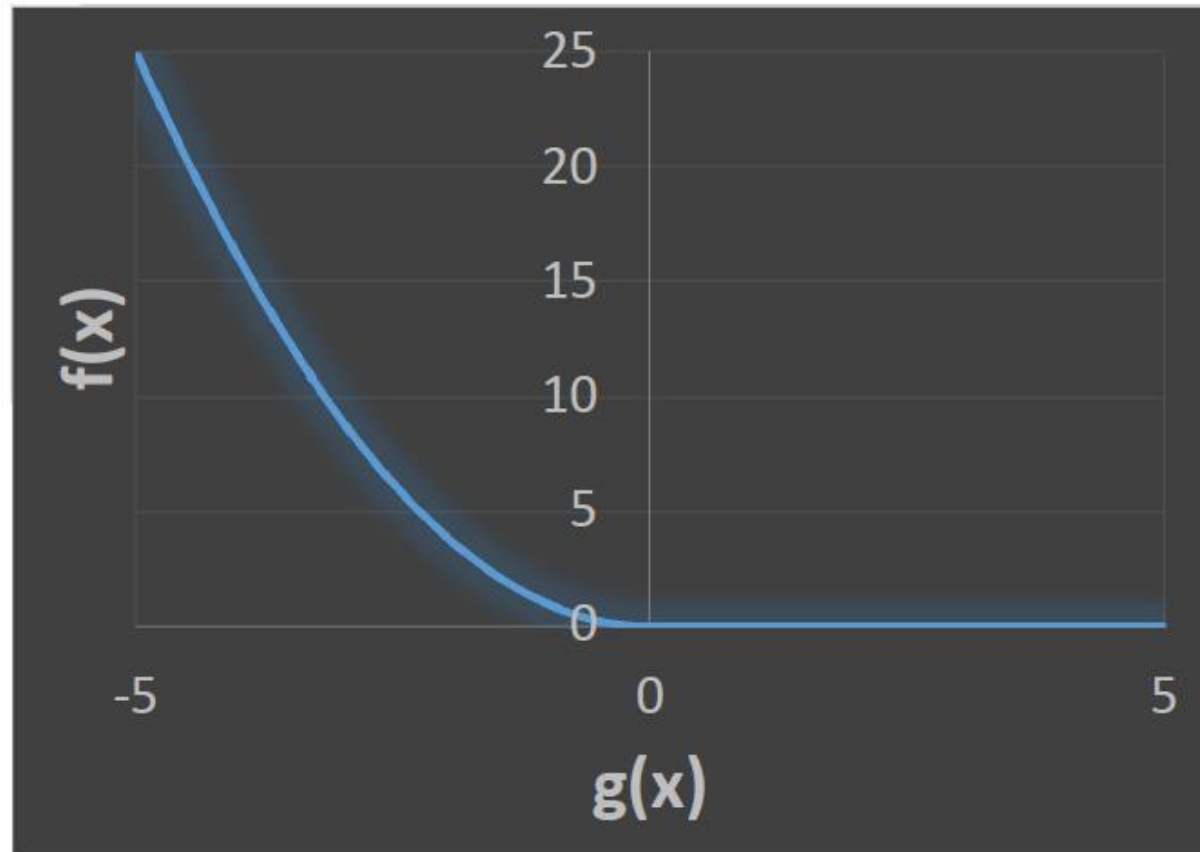
$$\Psi = -R \left[\frac{1}{g(x)} \right]$$



Penalty terms

Bracket operator

$$\Psi = -R\langle g(x) \rangle$$



EXTERIOR PENALTY METODU

- Penalty Fonksiyonu

$$P(x) = \sum_{k=1}^{n_e} [h_k(x)]^2 + \sum_{j=1}^{n_g} \{ \max[0, g_j(x)] \}^2$$

- Bütün kısıtlar sağlanırsa, $P(x) = 0$.

- Esdeger optimizasyon probleminin feasible bir noktadan başlayan çözümü hemen bir infeasible noktaya yakınsar (gerçek kısıtlar direk kullanılmadığı için).

- Penalty katsayısı artırılırsa, infeasible bir noktadan başlayan esdeger problemin çözümü gittikçe gerçek çözüme yaklaşıp.

- Penalty katsayısı çok artırılırsa, esdeger problemin çözümü “ill-conditioning” durumlarının oluşması nedeniyle zorlaşır.

EXTERIOR PENALTY METODU

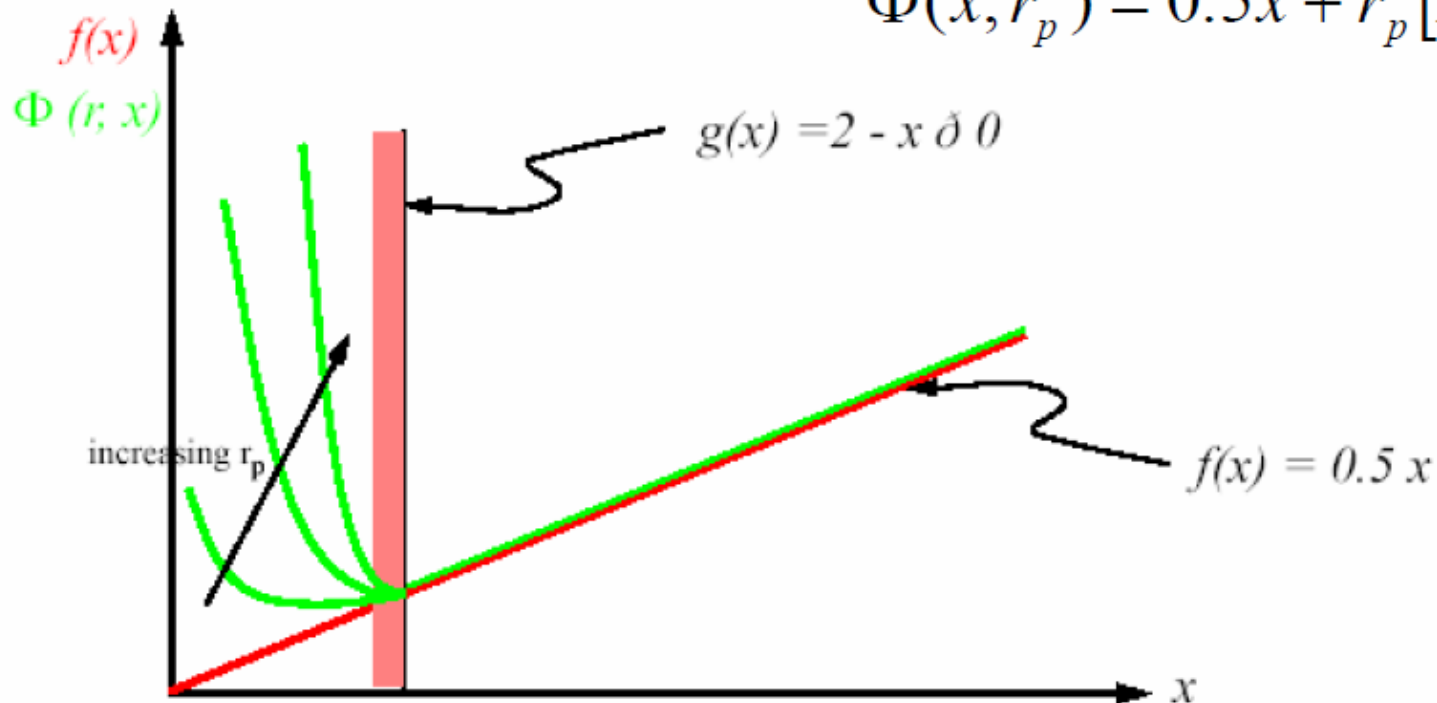
Örnek 1:

$$f(x) = 0.5x$$

$$g(x) = x - 2 \leq 0$$

optimizasyon probleminin exterior penalty metodu ile çözümü:

$$\Phi(x, r_p) = 0.5x + r_p [\max(0, x - 2)]^2$$



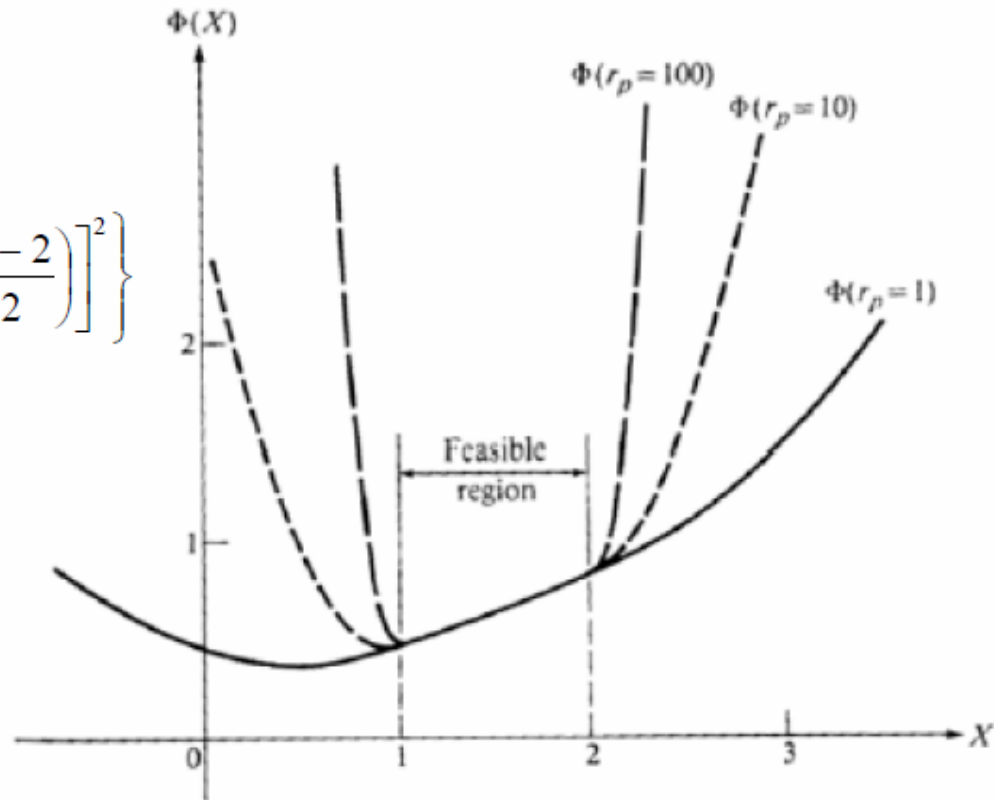
EXTERIOR PENALTY METODU

Örnek 2:

$$f(x) = (1/20) \cdot (x+2)^2$$
$$g_1(x) = (1-x)/2 \leq 0$$
$$g_2(x) = (x-2)/2 \leq 0$$

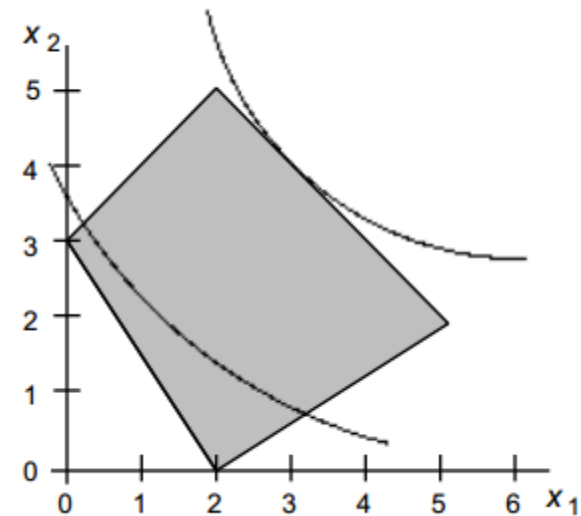
optimizasyon probleminin exterior penalty metodu ile çözümü:

$$\Phi(x, r_p) = \frac{(x+2)^2}{20} + r_p \left\{ \left[\max\left(0, \frac{1-x}{2}\right) \right]^2 + \left[\max\left(0, \frac{x-2}{2}\right) \right]^2 \right\}$$



Örnek 3

Minimize $f(\mathbf{x}) = (x_1 - 6)^2 + (x_2 - 7)^2$
 subject to $g_1(\mathbf{x}) = -3x_1 - 2x_2 + 6 \leq 0$
 $g_2(\mathbf{x}) = -x_1 + x_2 - 3 \leq 0$
 $g_3(\mathbf{x}) = x_1 + x_2 - 7 \leq 0$
 $g_4(\mathbf{x}) = \frac{2}{3}x_1 - x_2 - \frac{4}{3} \leq 0$



$$\begin{aligned} \theta(c, \mathbf{x}) = & (x_1 - 6)^2 + (x_2 - 7)^2 + c((\max\{0, -3x_1 - 2x_2 + 6\})^2 \\ & + (\max\{0, -x_1 + x_2 - 3\})^2 + (\max\{0, x_1 + x_2 - 7\})^2 \\ & + (\max\{0, \frac{2}{3}x_1 - x_2 - \frac{4}{3}\})^2). \end{aligned}$$

İhlal

$$\theta(c, \mathbf{x}) = (x_1 - 6)^2 + (x_2 - 7)^2 + c(\max\{0, x_1 + x_2 - 7\})^2.$$

$$\nabla_{\mathbf{x}} \theta(c, \mathbf{x}) = \begin{pmatrix} 2x_1 - 12 + 2c(x_1 + x_2 - 7) \\ 2x_2 - 14 + 2c(x_1 + x_2 - 7) \end{pmatrix}$$

Gradyan

$$x_1^*(c) = \frac{6(1+c)}{1+2c} \text{ and } x_2^*(c) = 7 - \frac{6c}{1+2c}$$

limit of $x_1^*(c)$ and $x_2^*(c)$ as $c \rightarrow \infty$,

$$x_1^* = 3 \text{ and } x_2^* = 4,$$

EXTERIOR PENALTY METODU

Değerlendirme:

- Penalty uygulanması, kısıt ihlalinden sonra başlar.
- Feasible bölge içindeki amaç fonksiyonu bundan etkilenmez.
- Penalty fonksiyonu amaç fonksiyonun tanımlı olduğu her yerde tanımlıdır. Optimumu bulmak için, feasible bir çözümden başlama şartı yoktur.
- Penalty fonksiyonun çözümü her zaman biraz feasible bölge dışına düşer. Amaç fonksiyonu, feasible domain dışında tanımlı olmayabilir.
- Penalty katsayısını artırmak, çözümü gerçek problemin çözümüne yaklaştırırken nümerik çözümü de zorlaştırır.
- Penalty metodu ile, eşitlik veya eşitsizlik şeklindeki problemler çözülebilir.

INTERIOR PENALTY METODU

Penalty Fonksiyonu:

- Farklı türleri vardır fakat,
- fonksiyonu yaygın kullanılır.

$$P(x) = \sum_{j=1}^{n_g} \frac{-1}{g_j(x)}$$

penalty

- Esdeğer amaç fonksiyonu sadece feasible bölge içinde tanımlıdır. Interior penalty metodu ile çözüm için, çözümün feasible bir noktadan başlatılması gerekir.
- Penalty katsayısının gittikçe küçülen değerlerinin kullanılmasıyla gerçek çözüme yaklaşılar.
- Esdeğer amaç fonksiyonu kısıt sınırlarında tanımsızdır. Feasible bir çözüm elde etmek için 1-D araştırmalarında (1-D search) dikkatli olmalıdır.
- Esitlik şeklindeki kısıtlar, Exterior penalty metodu ile benzer şekilde dikkate alınır.

INTERIOR PENALTY METODU

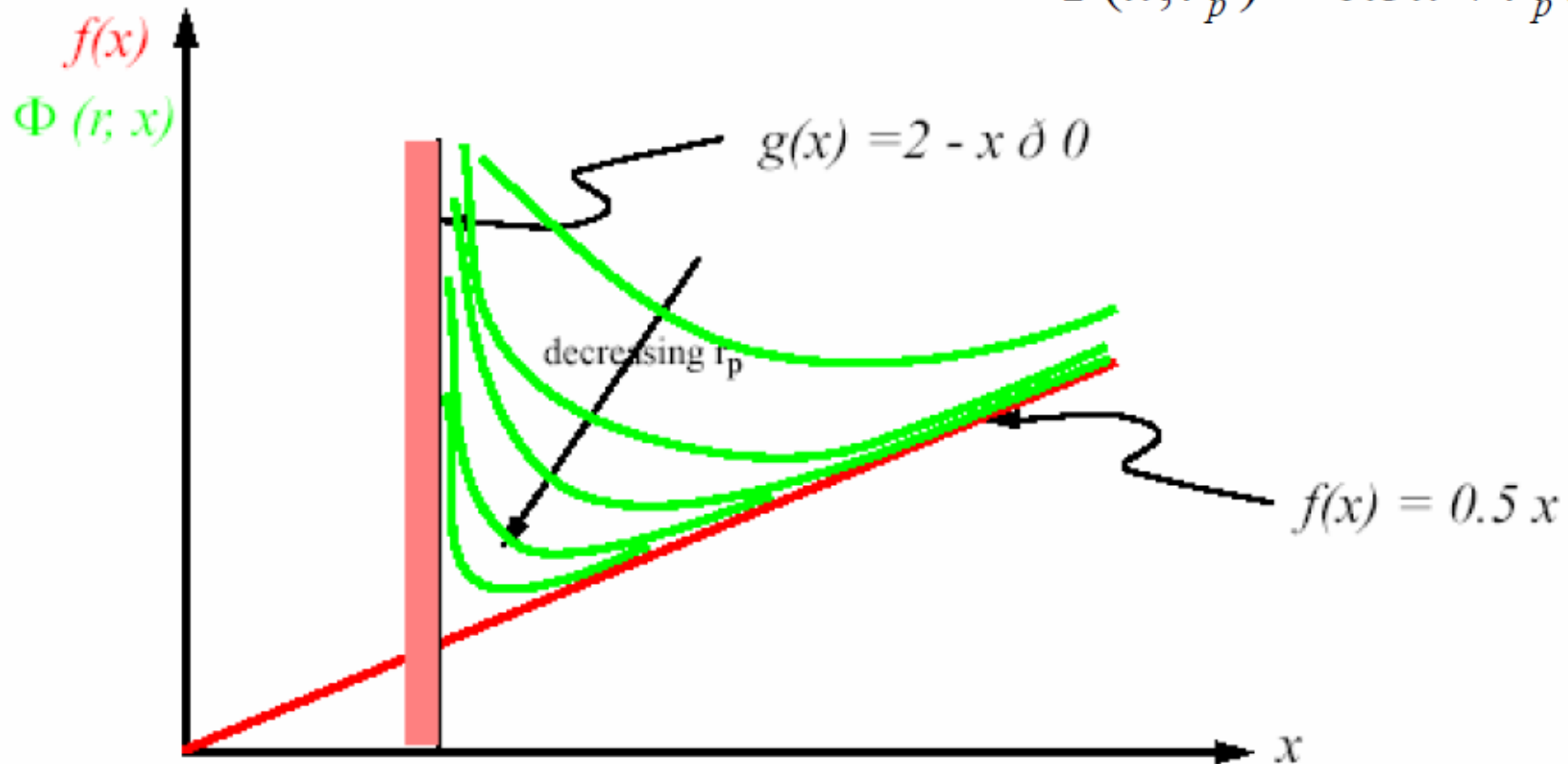
Örnek 1:

$$f(x) = 0.5x$$

$$g(x) = x - 2 \leq 0$$

optimizasyon probleminin interior penalty metodu ile çözümü:

$$\Phi(x, r'_p) = 0.5x + r'_p \left(\frac{-1}{x-2} \right)$$



INTERIOR PENALTY METODU

Örnek 2:

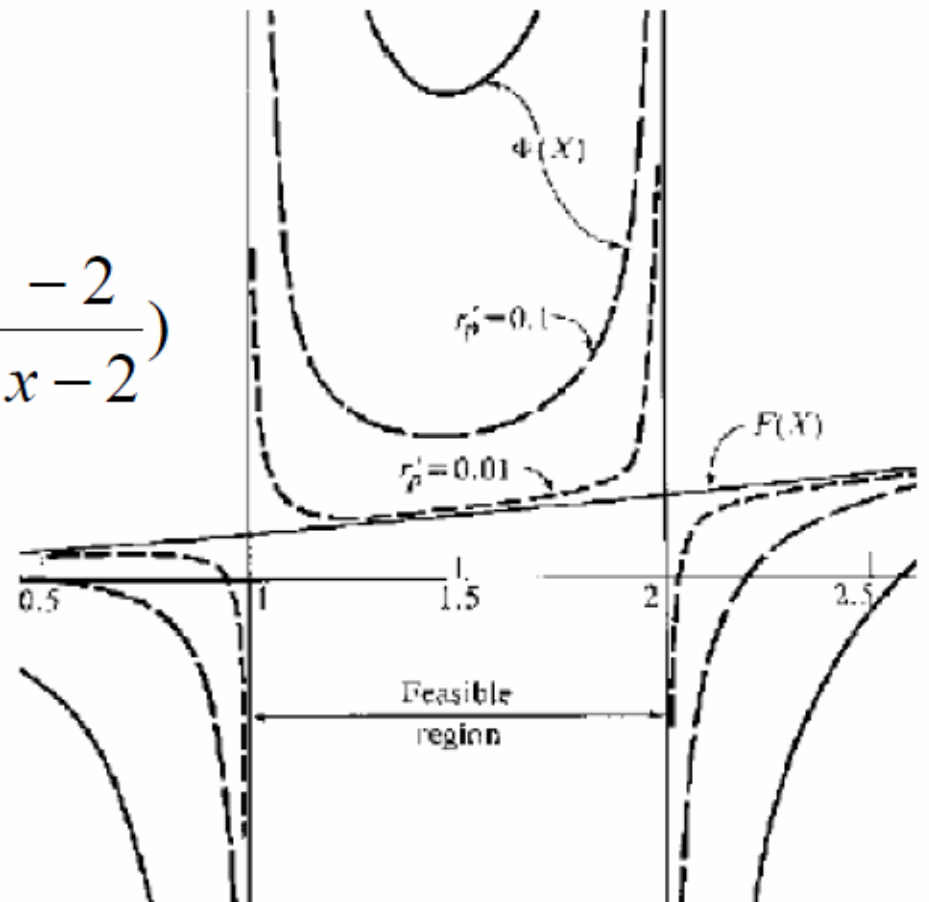
$$f(x) = (1/20) * (x+2)^2$$

$$g1(x) = (1-x)/2 \leq 0$$

$$g2(x) = (x-2)/2 \leq 0$$

optimizasyon probleminin interior penalty metodu ile çözümü:

$$\Phi(x, r'_p) = \frac{(x+2)^2}{20} + r'_p \left(\frac{-2}{1-x} + \frac{-2}{x-2} \right)$$



Örnek 3

Minimize $\{f(\mathbf{x}) = 2x_1^2 + 9x_2 \text{ subject to } x_1 + x_2 \geq 4\}$.

$$B(r, \mathbf{x}) = 2x_1^2 + 9x_2 + r \left(\frac{-1}{-x_1 - x_2 + 4} \right).$$

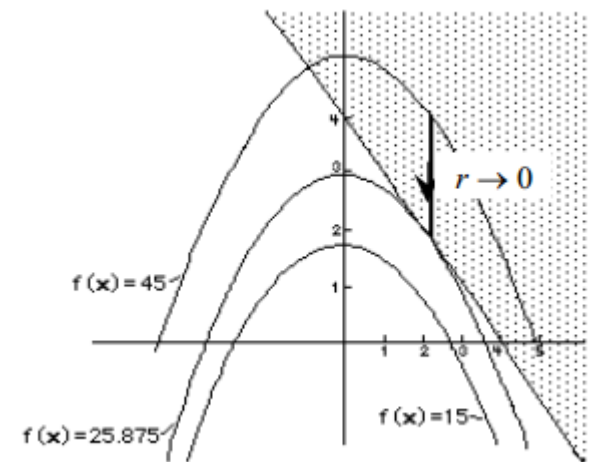
$$\nabla_{\mathbf{x}} B(r, \mathbf{x}) = \begin{pmatrix} 4x_1 - r(-x_1 - x_2 + 4)^{-2} \\ 9 - r(-x_1 - x_2 + 4)^{-2} \end{pmatrix}.$$

Gradyan

$$x_1(r) = 2.25 \text{ and } x_2(r) = 0.333\sqrt{r} + 1.75 \text{ for all } r > 0.$$

Limit

$$x_1 = 2.25 \text{ and } x_2 = 1.75$$



Örnek 4

$$\text{Min } 2x_1^2 + 3x_2^2$$

$$\text{Sınırlayıcı: } x_1 + 2x_2 = 5$$

Penaltı fonksiyonu:

$$P(x_1, x_2, r) = 2x_1^2 + 3x_2^2 + 1/r [x_1 + 2x_2 - 5]^2$$

x_1 ve x_2 ye göre birinci kısmi türevler sıfıra eşitlenirse:

$$\frac{\partial P}{\partial x_1} = 4x_1 + \frac{2}{r} [x_1 + 2x_2 - 5] = 0$$

$$\frac{\partial P}{\partial x_2} = 6x_2 + \frac{4}{r} [x_1 + 2x_2 - 5] = 0$$

x_1 ve x_2 için çözülürse

$$x_1 = \frac{15}{11 + 6r} \qquad x_2 = \frac{20}{11 + 6r}$$

r 'ye sıfır ver

$$x_1 = 15/11 \qquad x_2 = 20/11$$

INTERIOR PENALTY METODU

(Değerlendirme)

Avantaj:

- Her iterasyondaki çözüm feasible bölge içindedir. Her hangi bir nedenle çözüm iterasyonları durdurulursa, eldeki çözüm *geçerli* (feasible) bir çözümdür.

Dezavantaj:

- Çözüme feasible bir noktadan başlanmak zorundadır.
- Penalty fonksiyonu kısıt sınırında sonsuzdur kısıt dışında ise tanımsızdır. Herhangi bir nedenle çözüm feasible bölge dışına taşarsa, geri feasible bölgeye dönemez.
- Penalty etkisini artırmak çözümü gerçeğe yaklaştırır, fakat aynı zamanda zorlaştırır.
- Sadece esitsizlik tipindeki problemler çözülebilir.

EXTENDED-INTERIOR PENALTY METODU

- Penalty fonksiyonu kısıt ihlalinin mertebesine göre değişiklik gösterir (g_0 esik deger olarak kullanilir). Kuadratik penalty fonksiyonu.

$$P_f(\mathbf{x}) = \frac{-1}{g_f(\mathbf{x})} \quad \text{IF } g_f(\mathbf{x}) \leq g_o$$
$$P_f(\mathbf{x}) = \frac{-1}{g_o} \left\{ \left[\frac{g_f(\mathbf{x})}{g_o} \right]^2 - 3 \left[\frac{g_f(\mathbf{x})}{g_o} \right] + 3 \right\} \quad \text{IF } g_f(\mathbf{x}) > g_o$$

- Kisit sinirlarinda tanimsizlik durumu yoktur.
- Feasible veya infeasible baslangic noktası ile çözüme baslanabilir.
- Metod sürekli feasible bölgede çalışır. O yüzden elde edilen sonuçlar hep feasible olur.

EXTENDED-INTERIOR PENALTY METODU

- Interior metottan Exterior metoda geis g_o degeri ile kontrol edilir.

$$g_o = -C(r_p)^a \quad \text{Where} \quad \frac{1}{3} \leq a \leq \frac{1}{2} \quad \text{and} \quad C = 0.2$$

- Diger Extended-Interior Penalty Fonksiyonlari
 - ✓ Linear Extended Penalty Fonksiyonu

$$P_f(x) = \frac{-1}{g_f(x)} \quad \text{IF} \quad g_f(x) \leq g_o$$

$$P_f(x) = -\frac{2g_o - g_f(x)}{g_o^2} \quad \text{IF} \quad g_f(x) > g_o$$

- ✓ Degisken penalty fonksiyonu

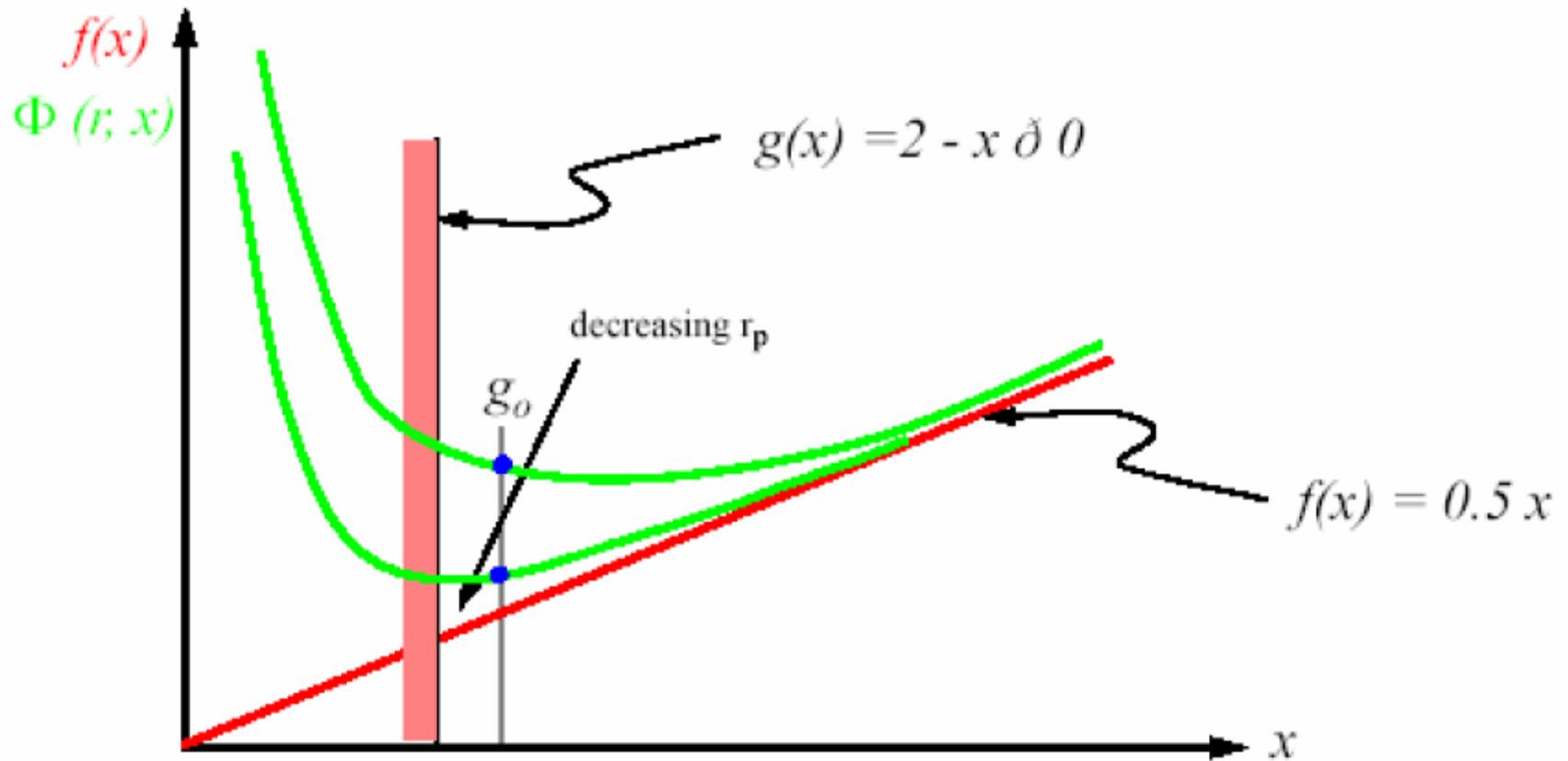
EXTENDED-INTERIOR PENALTY METODU

Örnek:

$$f(x) = 0.5x$$

$$g(x) = x - 2 \leq 0$$

optimizasyon probleminin extended-interior metodu ile çözümü çözümü:



AUGMENTED LAGRANGIAN METODU

■ Lagrangian Metodu (Sadece esitlik türündeki kısıtlarla minimizasyon)

✓ *Minimize*

$$f(\mathbf{x}) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

✓ *kisit*

$$h_k(\mathbf{x}) = 0 \quad k = 1, \dots, n_e$$

■ Kuhn-Tucker Gerek Sartlari

✓ *Dönüm noktası*

$$L(\mathbf{x}, \lambda) = f(\mathbf{x}) + \sum_{k=1}^{n_e} \lambda_k h_k(\mathbf{x})$$

✓ *kisit*

$$h_k(\mathbf{x}) = 0 \quad k = 1, \dots, n_e$$

AUGMENTED LAGRANGIAN METODU

- Augmented Lagrangian (Esitlik türündeki kısıtlar durumu)

$$\Phi(\mathbf{x}, \lambda, r_p) = f(\mathbf{x}) + \sum_{k=1}^{n_e} \{ \lambda_k h_k(\mathbf{x}) + r_p [h_k(\mathbf{x})]^2 \}$$

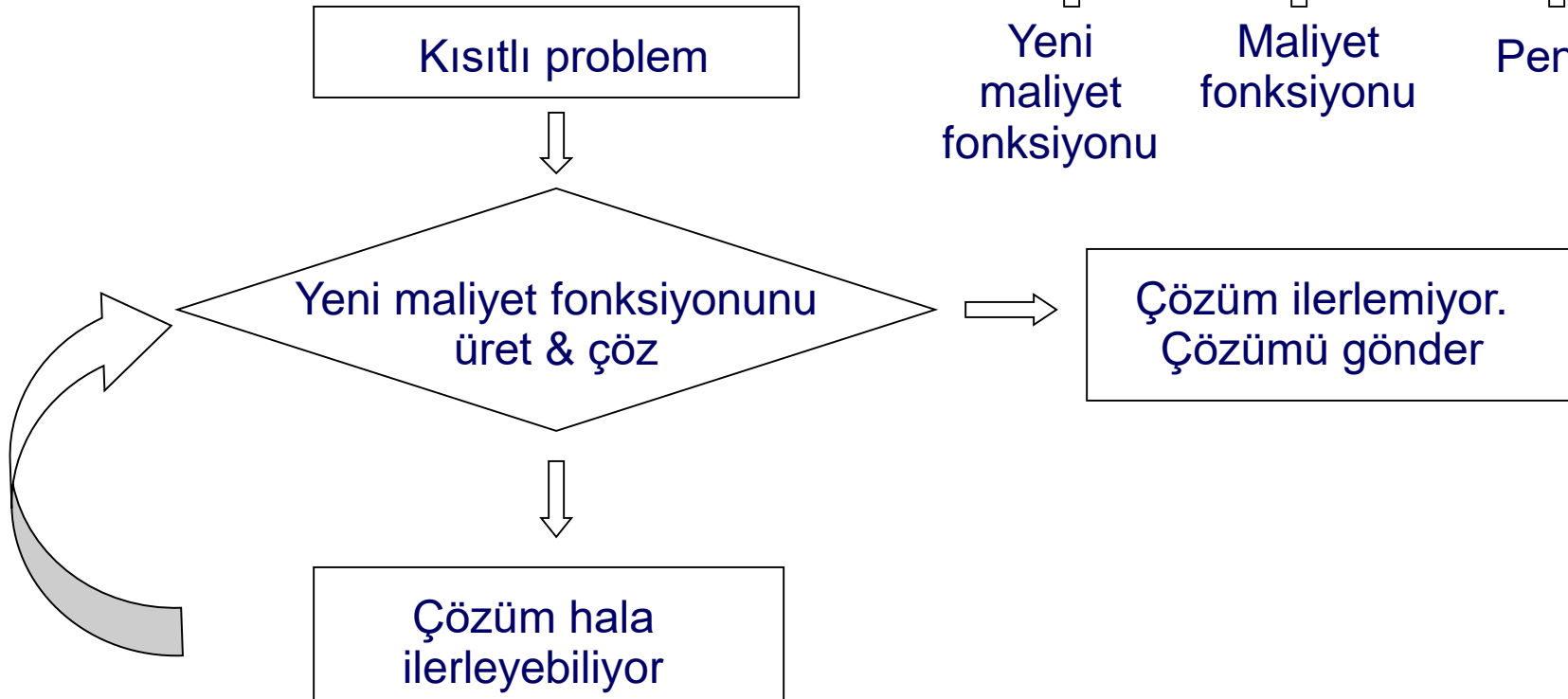
- ✓ Optimal λ_k değeri bilinmez.
- ✓ Eğer $\lambda_k = 0$ ise metod Exterior Penalty metoduna dönüşür.
- ✓ Eğer optimal λ_k değeri bilinirse, herhangi bir penalty katsayısı değeri kullanarak yapılan optimizasyon hemen gerçek sonucu verir.
- ✓ Optimal λ_k değeri (tahmini bir başlangıç değeri kullanarak) iteratif olarak hesaplanır.

$$\lambda_k^{p+1} = \lambda_k^p + 2r_p h_k(\mathbf{x}^p) \quad k = 1, \dots, n_e$$

Augmented Lagrange Metodu

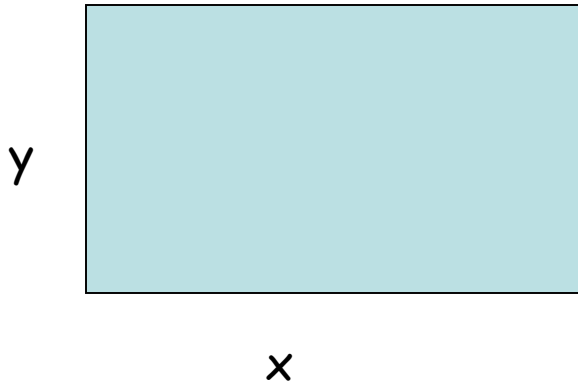
$$\ell(x, y) = f(x, y) + \lambda g(x, y)$$

Yeni maliyet fonksiyonu Maliyet fonksiyonu Penaltı



Basit bir örnek

Problem: 50 cm'lik çitim var ve bunla maksimum alanı kaplamak istiyorum



$$f(x,y) = xy \text{ Amaç}$$

$$g(x,y) = 2x + 2y = 50 \text{ Sınırlayıcı}$$

$$\text{Bul } \begin{aligned} f_x(x,y) &= y; f_y(x,y) = x \\ g_x(x,y) &= 2; g_y(x,y) = 2 \end{aligned}$$

$$\begin{cases} \text{Set } f_x = \lambda g_x \rightarrow y = 2\lambda \\ \text{Set } f_y = \lambda g_y \rightarrow x = 2\lambda \\ 2x + 2y = 50 \end{cases}$$

Eş zamanlı çöz

$$4\lambda + 4\lambda = 50$$

$$8\lambda = 50$$

$$\lambda = 6.25$$

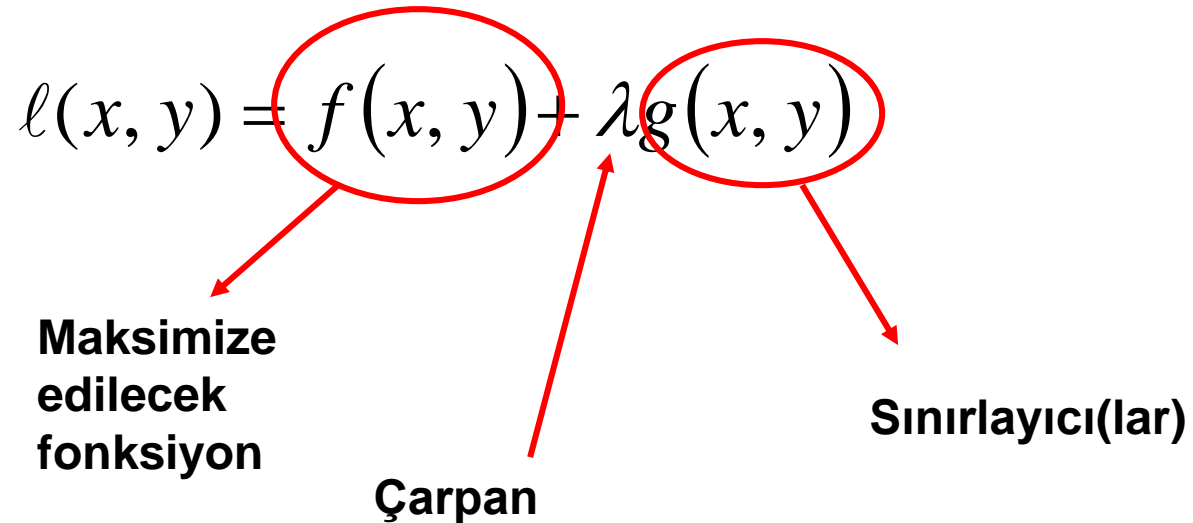
$$x = 12.5$$

$$y = 12.5$$

$$\max_{x,y} f(x, y)$$

$$\text{subject to } g(x, y) \geq 0$$

Lagrange

$$\ell(x, y) = f(x, y) + \lambda g(x, y)$$


Maksimize edilecek fonksiyon

Çarpan

Sınırlayıcı(lar)

Lagrange düzenlendikten sonra, türev alınıp sıfıra eşitlenir

$$\ell(x, y) = f(x, y) + \lambda g(x, y)$$

Birinci derece yeter şartlar

$$\ell_x(x, y) = f_x(x, y) + \lambda g_x(x, y) = 0$$

$$\ell_y(x, y) = f_y(x, y) + \lambda g_y(x, y) = 0$$

Şimdi, “Çarpan” şartlarımız var...

$$\lambda \geq 0 \quad g(x, y) \geq 0 \quad \lambda g(x, y) = 0$$

Lagrange yöntemi

- $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ fonksiyonunun,
- $g_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = b_1$
- $g_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = b_2$
- ...
- $g_m(x_1, x_2, \dots, x_n) = b_m$

biçimindeki kısıtlayıcıların sınırlayıcı koşulları altında en büyük(veya en küçük) değerine ulaştığı noktanın belirlenmek istendiğini varsayalım. Bu sorunun çözülmesi için Lagrange yöntemi denilen bir matematiksel yöntemle başvurulur.

Bu genel gösterimde sunulan problemin en iyi çözümünün hesaplanmasında kısıtlayıcı fonksiyonların her biri için bir tane olmak üzere kısıtlayıcı sayısı kadar yani m tane yeni değişken tanımlanması ile,

$$L(x_1, x_2, \dots, x_n, \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m) = f(x_1, x_2, \dots, x_n) + \sum_{i=1}^m \lambda_i [b_i - g_i(x_1, x_2, \dots, x_n)]$$

olarak ifade edilen yeni bir fonksiyon oluşturulur. Bu fonksiyona Lagrange Fonksiyonu, λ_i 'ye Lagrange Çarpanı denir.

Lagrange fonksiyonuna dayanan Lagrange yönteminin esası, Lagrange fonksiyonu için en büyük veya en küçük gösteren

$(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktasının belirlenmesidir. Lagrange fonksiyonu için en iyi çözüm olma özelliğine sahip bu nokta aynı zamanda, esas fonksiyonun da en büyük değerinin ortaya çıktığı $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktasında,

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda_i} = b_i - g_i(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \text{ olur.}$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda_i} = b_i - g_i(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

bağıntısı $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ 'in açıklanan problemin uygun çözümü olduğunu göstermektedir. Bu noktanın yalnızca uygun değil aynı zamanda, en iyi çözüm olduğu da gösterilebilir. Bunun için problemin uygun çözüm bölgesinden $(x_1', x_2', \dots, x_n')$ gibi bir nokta seçelim. $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ Lagrange fonksiyonunu en büyüklediğinden, herhangi sayılar kümesi $(\lambda_1', \lambda_2', \dots, \lambda_m')$ için,

$$L(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*) \geq L(x_1', x_2', \dots, x_n', \lambda_1', \lambda_2', \dots, \lambda_m') (*)$$

yazılabilir. $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ ve $(x_1', x_2', \dots, x_n')$ uygun olduklarından Lagrange fonksiyonundaki bütün λ 'li terimler sıfıra eşit olur. Bu durumda (*), $f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*) \geq f(x_1', x_2', \dots, x_n')$ sekline dönüşür. Böylece $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ 'in problemi çözdüğü belirlenmiş olur. Buna göre $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ aşağıdaki kısıtlayıcısı en büyükleme probleminin çözümü ise, $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ kısıtlayıcılı problemin de çözümü olur.

$$\text{enb} L(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$$

Daha önce açıklandığı gibi $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktasının

$\text{enbL}(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ problemini çözebilmesi için

$(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktasında,

$$\frac{\partial}{\partial x_1} = \frac{\partial}{\partial x_2} = \dots = \frac{\partial}{\partial x_n} = \frac{\partial}{\partial \lambda_1} = \frac{\partial}{\partial \lambda_2} = \dots = \frac{\partial}{\partial \lambda_m} = 0$$

olmalıdır.

Bu eşitliği sağlayan herhangi bir $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktasının sınırlı optimizasyon probleminin en iyi çözümü olabilmesinin koşulları bir sonraki slaytlardaki teoremlerle açıklanmaktadır.

Teorem-3: $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ en büyüklenmek istenen bir konkav fonksiyon olsun.
 $i=1, 2, \dots, m$ için $g_i=(x_1, x_2, \dots, x_n)$ doğrusal ise

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_1} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_2} = \dots = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_n} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_1} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_2} = \dots = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_m} = 0$$

sağlayan herhangi bir $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktası problemin en iyi çözümü $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ 'l verir.

Teorem-3': $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ en küçüklenmek istenen bir konveks fonksiyon olsun.
 $i=1, 2, \dots, m$ için $g_i=(x_1, x_2, \dots, x_n)$ doğrusal ise

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_1} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_2} = \dots = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial x_n} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_1} = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_2} = \dots = \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda_m} = 0$$

sağlayan herhangi bir $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*, \lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_m^*)$ noktası problemin en iyi çözümü $(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$ 'l verir.

Lagrange yöntemiyle problem çözümüne örnek olması bakımından biri en büyüklenme, diğeri en küçükleme amaçlı iki örnek problem çözelim.

Örnek: $f(x,y)=8x+16y-x^2-y^2$ fonksiyonunun $g(x,y)=2x+4y=6$ kısıtlayıcısı altında en büyükleyen uç noktayı bulunuz.

Önce Lagrange fonksiyonunu yazalım.

$$L(x,y,\lambda)=8x+16y-x^2-y^2+\lambda(6-2x-4y)$$

$$=8x+16y-x^2-y^2+6\lambda-2\lambda x-4\lambda y$$

Lagrange fonksiyonun x,y ve λ 'ya göre kısmi türevlerini alalım ve her birini sıfıra eşitleyelim. Buna göre;

$$\frac{\partial L}{\partial x}=8-2x-2\lambda=0$$

$$\frac{\partial L}{\partial y}=16-2y-4\lambda=0$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda}=6-2x-4y=0$$

olur. Bu üç eşitlikten x,y ve λ bilinmeyenleri hesaplanmalıdır. Bu hesaplama yapıldığında;

$\lambda=17/5$; $x=3/5$; $y=6/5$ bulunur. Simdi $f(x,y)$ 'nin konkav olup olmadığını inceleyelim. Bunun için fonksiyonun Hessian matrisini oluşturalım. Fonksiyonun Hessian matrisi şöyledir;

$$H(x,y)=\begin{bmatrix} -2 & 0 \\ 0 & -2 \end{bmatrix}$$

$H(x,y)$ 'nin 1. asal minörü $-2 < 0$

$H(x,y)$ 'nin 2. asal minörü $4 > 0$ olduğundan $f(x,y)$ konkavdır. $g(x,y)$ doğrusal olduğundan en iyi çözüm

$x=0.6$; $y=1.2$; $Z_{\text{enb}}=15$ olarak belirlenmiş olur.

Örnek: $f(x,y,z)=4x^2+y^2+5z^2$ fonksiyonunu $g(x,y,z)=2x+3y+4z=12$ kısıtlayıcısı altında küçükleyen üç noktayı bulunuz.

$$\begin{aligned} L(x,y,z,\lambda) &= 4x^2+y^2+5z^2+\lambda(12-2x-3y-4z) \\ &= 4x^2+y^2+5z^2+12\lambda-2\lambda x-3\lambda y-4\lambda z \end{aligned}$$

Kısmi türevleri alalım;

$$\frac{\partial L}{\partial x}=8x-2\lambda=0$$

$$\frac{\partial L}{\partial y}=2y-3\lambda=0$$

$$\frac{\partial L}{\partial z}=10z-4\lambda=0$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda}=12-2x-3y-4z=0$$

olur. Bu dört eşitlikten x,y,z ve λ hesaplandığında;

$x=5\sqrt{11}$; $y=30\sqrt{11}$; $z=8\sqrt{11}$; $\lambda=20\sqrt{11}$ olarak hesaplanacaktır.

Şimdi de fonksiyonun konveks olup olmadığını inceleyelim. $f(x,y,z)$ fonksiyonunun Hessian matrisi aşağıdaki gibidir:

$$H = \begin{bmatrix} 8 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix} \quad \text{buradan;}$$

$$H_1(x,y,z)=8>0$$

$$H_2(x,y,z)=16>0$$

$H_3(x,y,z)=160>0$ tüm asal minörleri pozitif olduğundan $f(x,y,z)$ konvektir. $g(x,y,z)$ doğrusal olduğundan en iyi çözüm $(x,y,z)=(5\sqrt{11},30\sqrt{11},8\sqrt{11})$ ve $Z_{\text{enk}}=10.91$ olarak belirlenmiş olur.

AUGMENTED LAGRANGIAN METODU

■ Augmented Lagrangian (Esitsizlik türündeki kısıtlar durumu)

$$\Phi(\mathbf{x}, \lambda, \mathbf{s}, r_p) = f(\mathbf{x}) + \sum_{k=1}^{n_g} \{ \lambda_k [g_k(\mathbf{x}) + s_k^2] + r_p [g_k(\mathbf{x}) + s_k^2]^2 \}$$

✓ Fakat bu formülasyonda n_g adet (s_k) ilave değişken kullanılır.

$$\Phi(\mathbf{x}, \lambda, r_p) = f(\mathbf{x}) + \sum_{k=1}^{n_g} \{ \lambda_k \psi_k + r_p \psi_k^2 \} \quad \psi_k = \text{Max} \left[g_k(\mathbf{x}), \frac{-\lambda_k}{2r_p} \right]$$

✓ Lagrange çarpanları iteratif olarak aşağıdaki gibi hesaplanır:

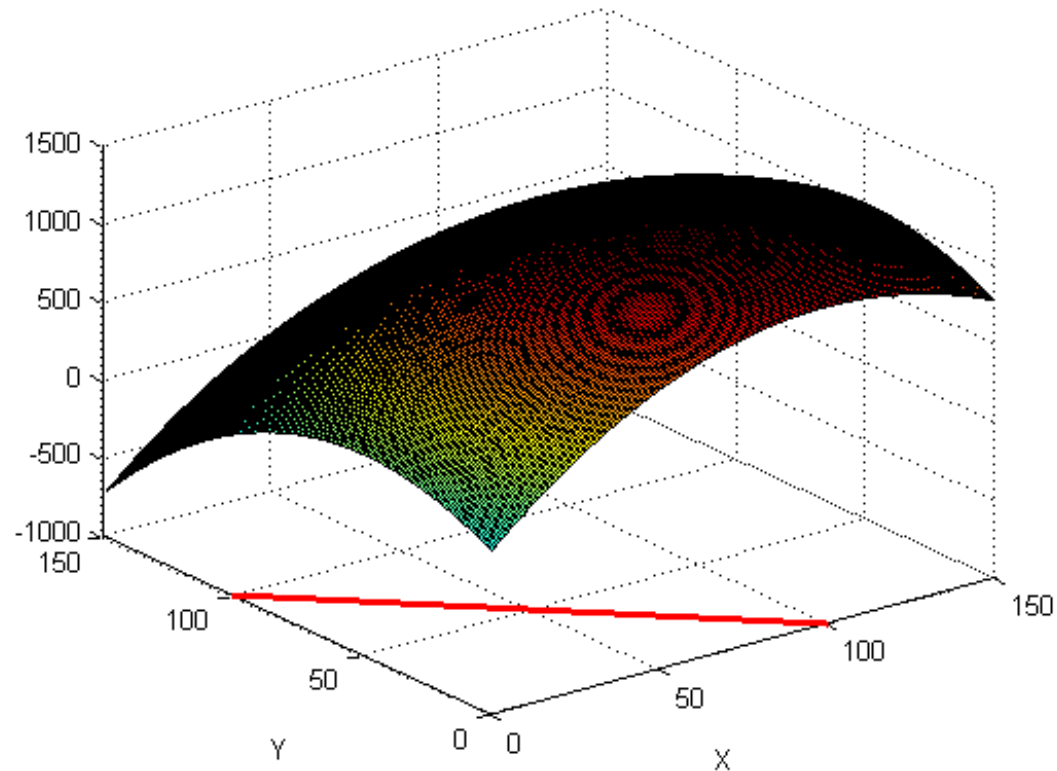
$$\lambda_k^{p+1} = \lambda_k^p + 2r_p \left(\text{Max} \left[g_k(\mathbf{x}), \frac{-\lambda_k}{2r_p} \right] \right) \quad k = 1, \dots, n_g$$

Örnek

$$\pi(x, y) = 10x + 20y - .1(x^2 + y^2)$$

$$x + y \leq 100$$

Kısıt



$$\max_{x>0, y>0} \{10x + 20y - .1(x^2 + y^2)\}$$

$$\text{subject to } x + y \leq 100$$

İlk adım bir **Lagrange** oluşturmak

$$\ell(x, y) = 10x + 20y - .1(x^2 + y^2) + \lambda(100 - x - y)$$

Amaç fonksiyonu

Sınırlayıcı

$$100 - x - y \geq 0$$

Çarpan

$$\ell(x, y) = 10x + 20y - .1(x^2 + y^2) + \lambda(100 - x - y)$$

Birinci derece yeter şartlar

$$\ell_x(x, y) = 10 - .2x - \lambda = 0$$

$$\ell_y(x, y) = 20 - .2y - \lambda = 0$$

“Çarpan” şartları

$$\lambda \geq 0 \quad 100 - x - y \geq 0 \quad \lambda(100 - x - y) = 0$$

Bu sadece eşitlikle sağlanacak

$$\ell_x(x, y) = 10 - .2x - \lambda = 0$$

$$\ell_y(x, y) = 20 - .2y - \lambda = 0$$

$$100 - x - y = 0$$

$$\lambda = 10 - .2x = 20 - .2y$$

$$y - x = 50$$

$$y + x = 100$$

$$2y = 150$$

$$\begin{aligned} y &= 75 \\ x &= 25 \end{aligned}$$

Çarpan

$$\lambda = 10 - .2x = 20 - .2y$$

$$\begin{array}{l} y = 75 \\ x = 25 \end{array}$$

$$\lambda = 5 \geq 0$$

Örnek

$f(x,y)=25-x^2-y^2$ denkleminin $4-x-y=0$ şartını sağlayan minimum değerini bulalım.

$$L(x, y, \alpha) = 25 - x^2 - y^2 + \alpha(4 - x - y)$$

$$\frac{\partial L(x, y, \alpha)}{\partial x} = -2x + \alpha = 0$$

$$\frac{\partial L(x, y, \alpha)}{\partial y} = -2y + \alpha = 0$$

$$\frac{\partial L(x, y, \alpha)}{\partial \alpha} = 4 - x - y = 0$$

Örnek Devam

$f(x,y)=25-x^2-y^2$ denkleminin $4-x-y=0$ şartını sağlayan minimum değerini bulalım.

$$x = 0.5\alpha \quad \alpha = 4$$

$$y = 0.5\alpha \quad x = 2$$

$$x + y = 4 \quad y = 2$$

$$f(x = 2, y = 2) = 25 - 2^2 - 2^2 = 17 \text{ bulunur.}$$

Örnek

Maks

$$y = 5x_1x_2$$

$$2x_1 + x_2 = 100$$

Kısıt

$$y_\lambda = 5x_1x_2 + \lambda(100 - 2x_1 - x_2)$$

$$\left. \begin{aligned} \frac{\partial y_\lambda}{\partial x_1} &= 5x_2 - 2\lambda = 0 \\ \frac{\partial y_\lambda}{\partial x_2} &= 5x_1 - \lambda = 0 \\ \frac{\partial y_\lambda}{\partial \lambda} &= 100 - 2x_1 - x_2 = 0 \end{aligned} \right\} \begin{array}{l} 3 \text{ unknowns:} \\ x_1, x_2, \lambda \\ 3 \text{ equations} \end{array}$$

$$5x_2 - 2\lambda = 0$$

$$5x_2 = 2\lambda$$

$$\therefore x_2 = \frac{2\lambda}{5}$$

$$5x_1 - \lambda = 0$$

$$5x_1 = \lambda$$

$$x_1 = \frac{\lambda}{5}$$

$$\therefore 100 - 2\left(\frac{\lambda}{5}\right) - \left(\frac{2\lambda}{5}\right) = 0$$

$$500 = 4\lambda$$

$$100 = \frac{4\lambda}{5}$$

$$\therefore \lambda = 125$$

$$x_1 = \frac{\lambda}{5} = \frac{125}{5} = 25$$

$$x_2 = \frac{2\lambda}{5} = \frac{2(125)}{5} = 50$$

Örnek

$$\begin{aligned} \max \quad & x - y^2 \\ \text{subject to} \quad & x^2 + y^2 = 4 \\ & x \geq 0, y \geq 0. \end{aligned}$$

Form the Lagrangian

$$L = x - y^2 - \mu(x^2 + y^2 - 4) + \lambda_1 x + \lambda_2 y.$$

The first order conditions become:

$$(1) \frac{\partial L}{\partial x} = 1 - 2\mu x + \lambda_1 = 0,$$

$$(2) \frac{\partial L}{\partial y} = -2y - 2\mu y + \lambda_2 = 0,$$

$$(3) x^2 + y^2 - 4 = 0$$

$$(4) \lambda_1 x = 0, \quad (5) \lambda_2 y = 0,$$

$$(6) \lambda_1 \geq 0, \quad (7) \lambda_2 \geq 0,$$

$$(8) x \geq 0, \quad (9) y \geq 0.$$

Örnek Devam

By (1), $1 + \lambda_1 = 2\mu x$, since $\lambda_1 \geq 0$, $1 + \lambda_1 > 0$
 $\Rightarrow \mu > 0$ and $x > 0$, by (4), $\lambda_1 = 0$.

by (2), $\lambda_2 = 2y(1 + \mu)$, since $1 + \mu > 0$
 \Rightarrow either both y and λ_2 are zero, or both
are positive, from (5) $\Rightarrow y = 0, \lambda_2 = 0$.

By (3) and (8) $\Rightarrow x=2$, from (4), $\lambda_1 = 0$,

by (1), $\mu = \frac{1}{4}$. So, $(x, y, \mu, \lambda_1, \lambda_2) = (2, 0, \frac{1}{4}, 0, 0)$.

Örnek

$$\min_{x_1, x_2} f(\mathbf{x}) = 4x_1^2 + 5x_2^2 \quad (\text{a})$$

$$\text{s.t. } 2x_1 + 3x_2 = 6 \quad (\text{b})$$

$$L = 4x_1^2 + 5x_2^2 + \lambda(2x_1 + 3x_2 - 6)$$

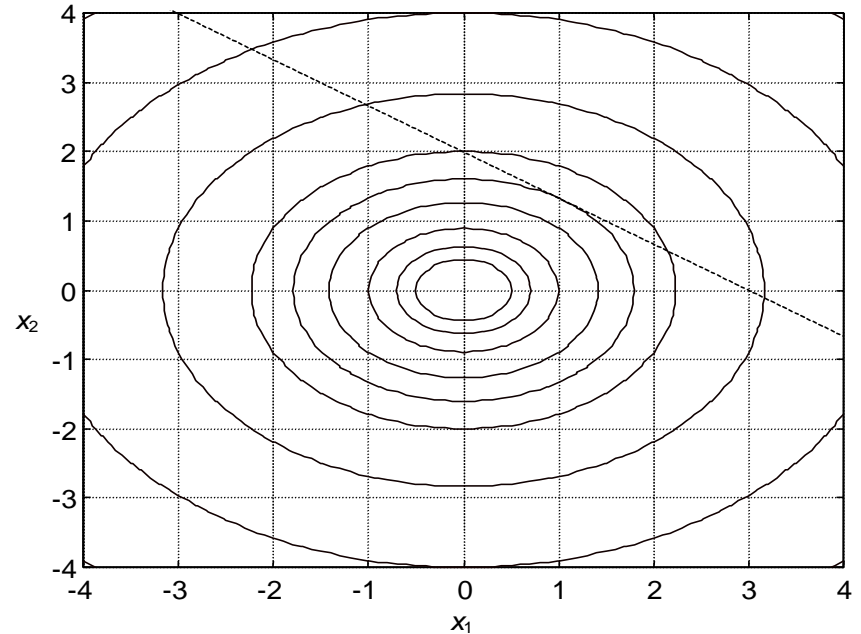
$$\frac{\partial L}{\partial x_1} = 8x_1 + 2\lambda = 0 \quad (\text{a})$$

$$\frac{\partial L}{\partial x_2} = 10x_2 + 3\lambda = 0 \quad (\text{b})$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda} = 2x_1 + 3x_2 - 6 = 0 \quad (\text{c})$$

$$x_1 = -\frac{\lambda}{4}, \quad x_2 = -\frac{3\lambda}{10} \rightarrow -\frac{\lambda}{2} - \frac{9\lambda}{10} - 6 = 0 \rightarrow \lambda = -\frac{30}{7} = -4.281$$

$$\text{Böylece, } x_1 = \frac{15}{14} = 1.071, \quad x_2 = \frac{90}{70} = 1.286$$



PENALTY VE AUGMENTED LAGRANGIAN METOTLARI

Genel degerlendirme:

- Penalty metotların uygulanması basittir.
- Penalty katsayılarının seçimi için genel bir kriter olmadığından uygun değeri belirlemek zordur (deneme yanılma ile). Her problem için seçim ayrıdır.
- Augmented Lagrangian metod, penalty metotların geliştirilmiş halidir. Matematiksel olarak biraz daha karmaşıktır, fakat interior ve exterior penalty metotların olumsuzluklarının bir çoğunu ortadan kaldırır.
- Augmented Lagrangian metod, optimizasyon probleminin çözümünü penalty katsayısının (doğru değerinin) seçimine daha az bağımlı hale getirir.

DIREK METOTLAR (SEARCH METHODS)

- Problemi dönüştürmeden olduğu gibi (direk) çözmeye çalışırlar. Çözüm metodu olarak kısıtsız optimizasyon problemlerinde anlatılan *arastirma yönü* konseptini (*search directions*) kullanırlar.
- Arastirma yönü hesaplarında:
 - ✓ hem amaç fonksiyonunu iyileştirecek,
 - ✓ hem de kısıtları ihlal etmeyecek araştırma yönleri kullanılır.
- Kısıtlı problemlerin çözümünde yaygın kullanılan direk metotlar:
 - ✓ Method of feasible directions
 - ✓ Gradient projection method

METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS

- Kısıtlı problemlerin çözümünde araştırma yönü konseptini kullanan bir metottur.

✓ *Minimize*

$$f(\mathbf{x}) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

✓ *kisit*

$$h_k(\mathbf{x}) = 0 \quad k = 1, \dots, n_e$$

$$g_l(\mathbf{x}) \leq 0 \quad l = 1, \dots, n_g$$

- Metot optimum için uygun bir yön seçimine ve bu yön üzerinde ilerleyerek (1-D search) optimumu bulma fikrine dayanır:

$$\mathbf{x} = \mathbf{x}^q + \alpha \mathbf{d}^q$$

METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS

Arastirma yönü hesabi:

Arastirma yönü hem amaç fonksiyonunu iyilestirecek, hem de bu yön üzerinde belli bir miktar gidildiginde kisitlari ihlal etmeyecek sekilde seçilir.

- Amaç fonksiyonunu iyilestiren yön kullanılabilir bir yöndür (usable direction):

$$\nabla f(x^q) \bullet d^q \leq 0$$

- Belli bir miktar gidildiginde aktif kisitlari ihlal etmeyen yön ise geçerli bir yöndür (feasible direction):

$$\nabla g_a(x^q) \bullet d^q \leq 0$$

- Her iki istegi saglayan yön ise hem faydali hem geçerli (usable-feasible direction) bir yöndür. kisacasi *optimum bir yöndür*.

METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS

Arastirma yönü hesabi (devam):

- Konveks problemlerde, kisit ihlalini önlemek için aktif kisit sinirlarindan bir itme faktörü kullanilarak uzak durulur (push-off factor)

$$\nabla g_a(x^q) \bullet d^q + \theta \leq 0$$

- Pratikte, amaç fonksiyonunda iyilestirme daha çok olacaksa büyük push-off faktörleri kullanilabilir. ($\nabla f(x^q) \bullet d^q$ 'nin küçük degerleri için)

$$\nabla g_a(x^q) \bullet d^q - [\nabla f(x^q) \bullet d^q] \theta \leq 0$$

- β gibi yeni bir degisken tanimlanirsa, β 'nin maksimizasyonu ile $\nabla f(x^q) \bullet d^q$ 'nin minimizasyonu empoze edilmis olur.

$$\nabla f(x^q) \bullet d^q + \beta \leq 0$$

METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS

Arastirma yönü hesabi (devam):

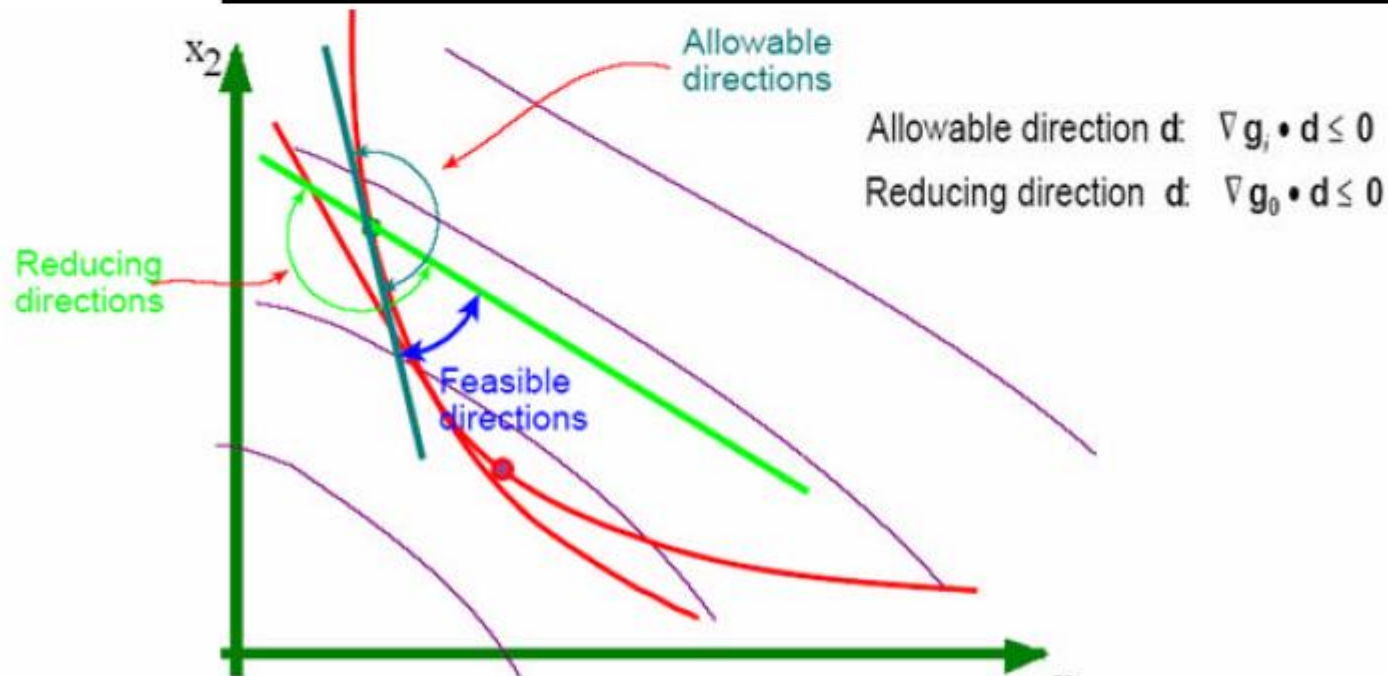
■ Maximize

$$\beta$$

■ kısıt

$$\nabla f(x^q) \bullet d^q + \beta \leq 0$$

$$\nabla g_j(x^q) \bullet d^q + \theta_j \beta \leq 0 \quad j \in J_a$$



METHOD OF FEASIBLE DIRECTIONS

Degerlendirme:

- Çözüm iteratiftir (adim adimdir).
- Sonuç garantilidir (completely robust). Çözüm feasible bir noktadan baslarsa, feasible bölgenin disina asla çıkmaz.
- Her yeni çözüm hem feasible'dir, hem de bir öncekinden daha iyidir.
- Arastirma yönü seçiminde türev (gradyent) bilgisi gerekir. Fakat 1-D line search (belirlenen arastirma yönü üzerinde minimumun bulunmasi) için istenen metot kullanabilir (Golden Section, Polynomial vs.).
- Hatali yön seçimi yakinsamayi yavaslatir, fakat tamamen durdurmaz.
- Metodun programlanmasi biraz karisiktir. Arastirma yönü baska bir optimizasyon probleminin çözümünden elde edilir. Bu da ikinci bir optimizasyon metodu (örneğin Simplex metodu) kullanmayi gerektirir.

GRADIENT PROJECTION METODU

- Gradient projection methodu, kisitsiz problemler için geliştirilen Steepest descent metodundan ilham almıştır.
- Arastırma yönü, amaç fonksiyonun negatif gradyenti 'ni aktif kisitlar düzlemine iz düşürerek (projection) elde edilir.
- İz düşüm matrisi (projection matrix, P) ile feasible yön vektörünün hesabi biraz zahmetlidir (hesap maliyeti fazladır).

GRADIENT PROJECTION METODU

(Iz Düsüm Matrisi Hesabi)

Gradient metodu ile lineer kisitli problemlerin çözümünde çok fazla problem yaşanmaz.

Ancak nonlinear kisitli problemlerin çözümü, kisit sinirlarinin egri bir yüzey olusturmasindan dolayi zordur. Egri yüzeyler gradient projection ile bulunan yönde gidilince çözümün hemen infeasible olmasına yol açar. Bu sorunu çözmek için iz düsüm matrisi nonlinear kisitlarda farkli hesaplanır.

Gradient projection metodu ile arastirma yönü (S_k) hesabi: $S_k = -P_k * g_k$
 P_k iz düsüm matrisidir ve lineer ve nonlinear kisitlar için farkli hesaplanır.

- Lineer kisit durumunda iz düsüm matrisi (projection matrix) hesabi:

$$P_k = [I - A_q^T (A_q A_q^T)^{-1} A_q]$$

- Nonlinear kisit durumunda iz düsüm matrisi (projection matrix) hesabi:

$$P_k = [I - \nabla h(x_k)^T [\nabla h(x_k) \nabla h(x_k)^T]^{-1} \nabla h(x_k)]$$

Kaynaklar

- Hasan KURTARAN, “Mühendislik tasarımların optimizasyonu”, 2005
- Edwin K.P. Chong Stanislaw H.Zak, “An Introduction to Optimization”, 2001, John Wiley&Sons
- Jorge Nocedal, Stephan J. Wright, “Numerical Optimization”, 1999, Springer-Verlag
- R. Fletcher, “Practical Methods of Optimization”, 1987, John Wiley&Sons
- David G.Luenberger, “Introduction to Linear and Nonlinear Programming”, 1987, Addison-Wesley
- S.G. Nash, A. Sofer, “Linear and Nonlinear programming”, 1996, McGraw Hill
- Dimitri P. Bertsekas, “Constrained Optimization and Lagrange Multiplier Methods”, 1982, Academic Press
- Abbas Azimli, “Matematiksel Optimizasyon”, 2011, Papatya Yayınevi