

$$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} \quad \max_{x \in \mathbb{R}^n} f(x_1, \dots, x_n)$$

$$\nabla f(x^*) = 0$$

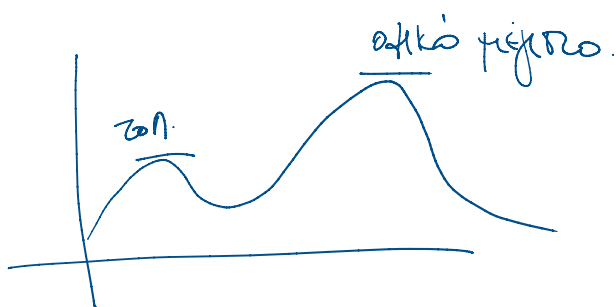
$Hf(x^*)$  : αρ. ημιορισμένος

αναγκαία συνδ. μεγίστου

$$\nabla f(x^*) = 0$$

$Hf(x^*)$  αρ. ορισμένος

ίκανη συνδ. μεγίστου



Κοίτες και κυρτές συναρτήσεις

$$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} \quad \text{κυρτή [κοίτη]}$$

$$\text{όταν } \forall \underline{x}_1, \underline{x}_2 \in \mathbb{R}^n, \forall \lambda \in [0, 1]$$

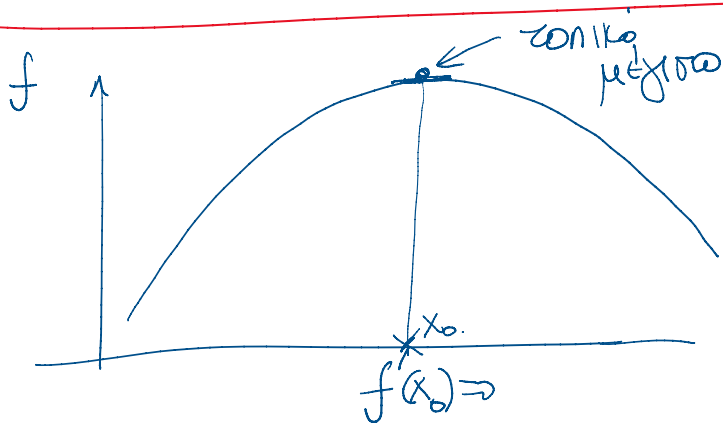
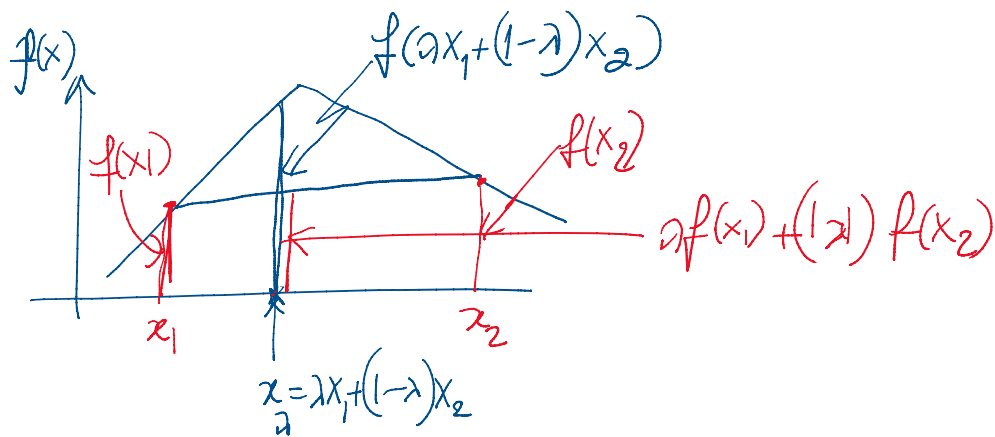
$$f(\lambda \underline{x}_1 + (1-\lambda) \underline{x}_2) \leq \lambda f(\underline{x}_1) + (1-\lambda) f(\underline{x}_2)$$

[ $\geq$ ]

$$\text{αν } f \in C^2$$

κυρτή αν  $Hf(x)$  θετικά ημιορ.  $\forall x$   
[κοίτη] [αρνητικά]

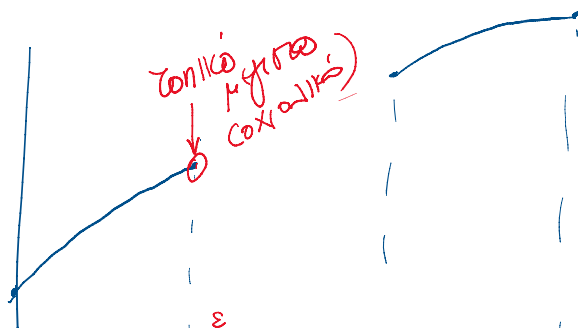
$$f(x) \quad \sim \quad f(\lambda x_1 + (1-\lambda) x_2)$$

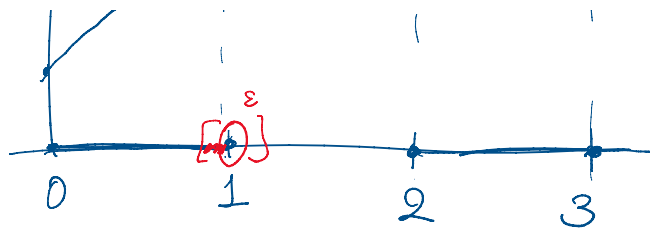


Θεώρημα αν  $f: F \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $F \subseteq \mathbb{R}^n$  }  $\Rightarrow$   
 $f$ : κοίτη  
 $F$ : κυρτό σύνολο

$\Rightarrow$  κάθε τοπικό μέγιστο της  $f$  είναι και ολικό.

π.χ.  $n=1$





Σεο εξής θα υποθέσουμε ότι σε ένα ημίηπ  
 η ανακ. συνάρτηση  $f$  είναι κοίλη

① Στην περίπτωση που δεν υπάρχουν ημιόριοι ( $F = \mathbb{R}^n$ )  
 τότε κάθε τοπικό μέγιστο της  $f$  είναι και ολικό.

②  $Hf(\underline{x})$  αρν. ημισφ.  $\forall \underline{x} \in \mathbb{R}^n$ .

$\Rightarrow$  αναγκαία συνθήκη τον. μεγίστου  $\nabla f(\underline{x}^*) = 0$

Ερώτημα : Πόσο εύκολο είναι να  
 ανιχνεύσει  $\nabla f(\underline{x}^*) = 0$  ?

$$\nabla f(\underline{x}^*) = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{\partial f}{\partial x_1} (x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*) = 0 \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial x_n} (x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*) = 0 \end{cases}$$

Προσεγγιστικός αλγόριθμος εύρους: Αλγόριθμος βαθμίδας  
 (gradient search method)

(gradient search method)

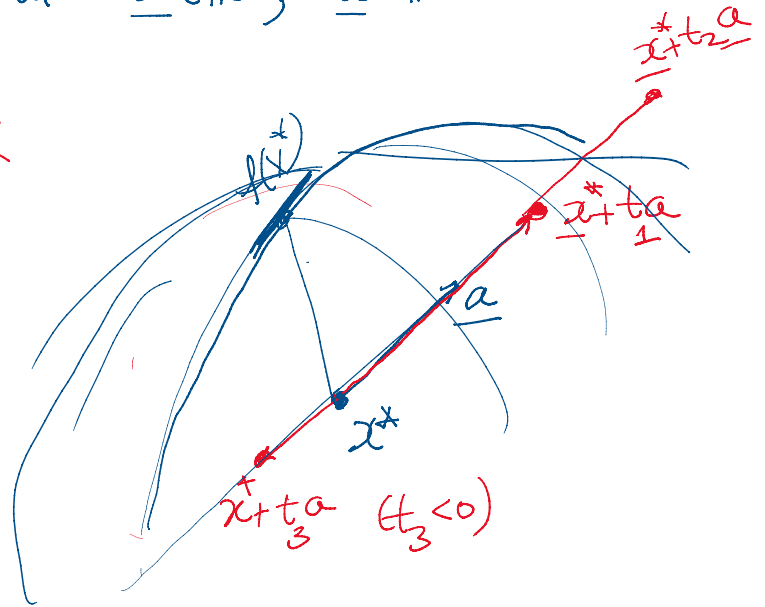
Συνοψισμός βασικών  $\nabla f(\underline{x})$

Έστω  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , και  $\underline{x}^* \in \mathbb{R}^n$ ,  $\underline{a} \in \mathbb{R}^n$   $\underline{a} = \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}$

$$g_a(t) = f(\underline{x}^* + t\underline{a}), \quad t \in \mathbb{R}$$

$$g_a'(0) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(\underline{x}^* + h\underline{a}) - f(\underline{x}^*)}{h}$$

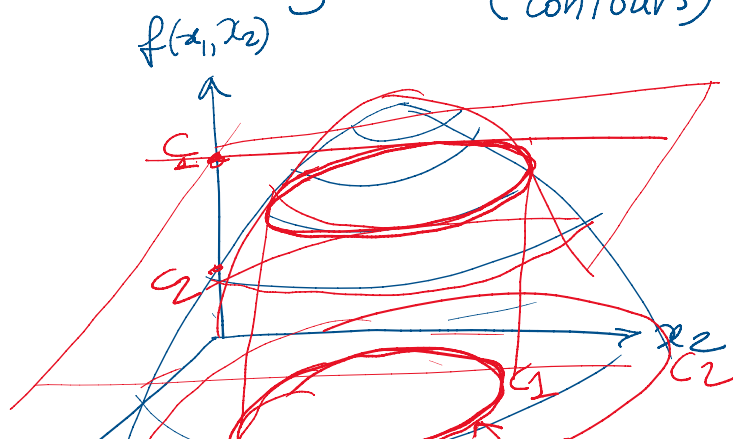
κατεύθ. παράγωγος  
ως  $f$  στο  $\underline{x}^*$   
με κατεύθυνση  $\underline{a}$

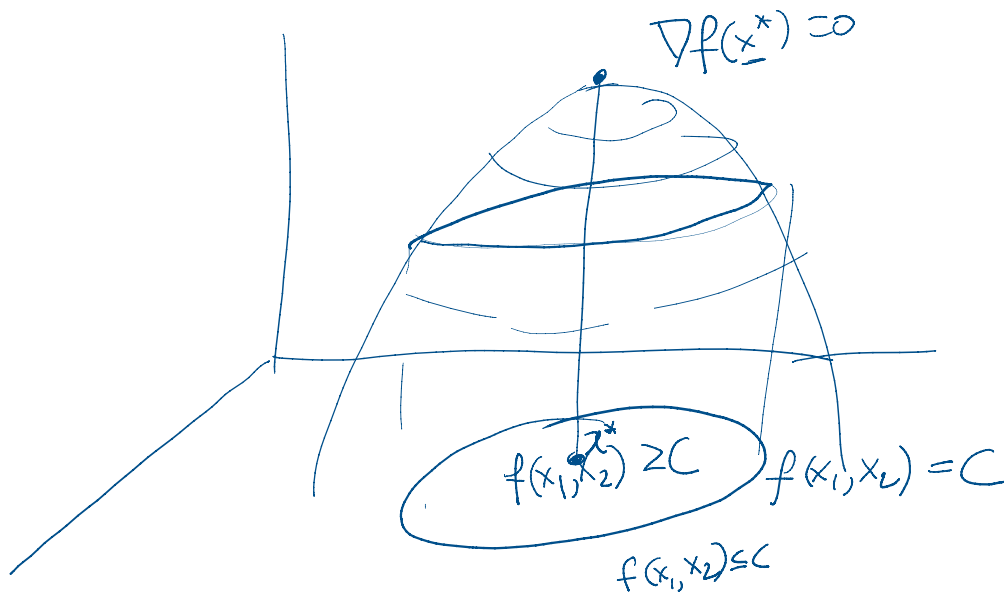
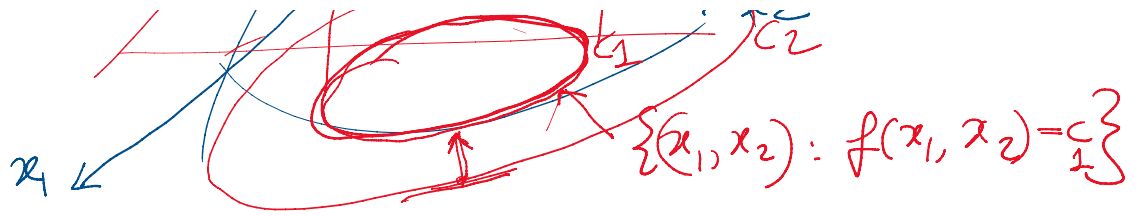


$$g_a'(0) = \nabla f(\underline{x}^*) \cdot \underline{a} = \sum_{j=1}^n a_j \frac{\partial f}{\partial x_j}(\underline{x}^*)$$

$\{ \underline{x} \in \mathbb{R}^n : f(\underline{x}) = c \}$  ισοδυναμική επιφάνεια ως  $f$   
(contours)

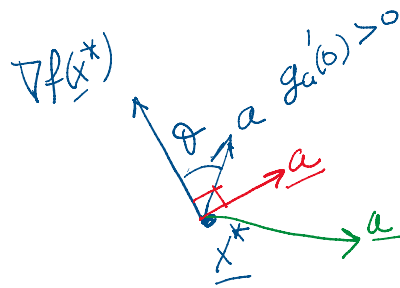
n=2





$$f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\text{or } \nabla f(x^*) \cdot \underline{\alpha} = 0$$

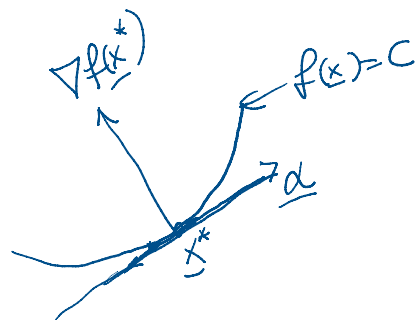


$$\underline{a} \in \mathbb{R}^2$$

$$x^* + t\underline{a}$$

$$g_a = f(x^* + t\underline{a})$$

$$g'_a(0) = \nabla f(x^*) \cdot \underline{a}$$



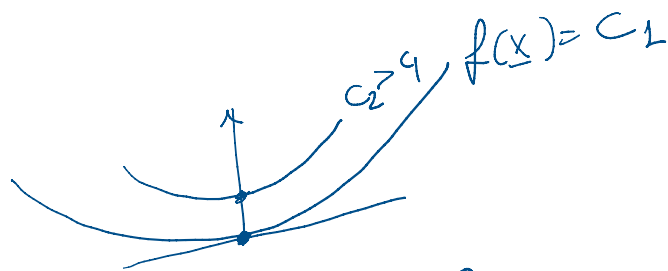
$\nabla f(x^*)$  κάθετο διανύσμα  
στο εφαιρικό επίπεδο  
της  $f(x) = c$  στο  
 $x$



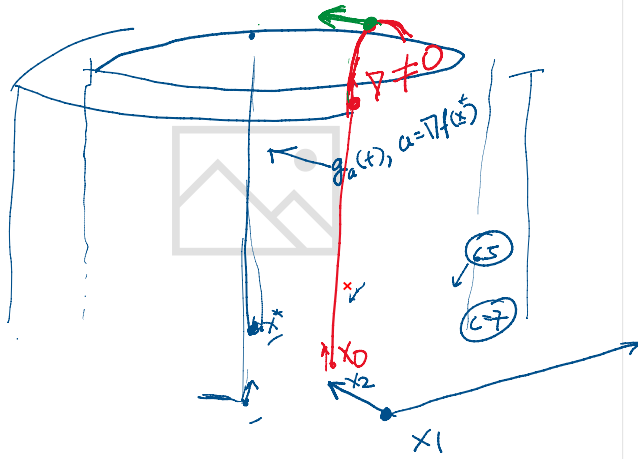
лес  $f(x) = C$  или  
определено  $\underline{x}^*$

Теорема  $g'_a(0) = \|\nabla f(x^*)\| \cdot \|a\| \cdot \cos(\theta)$

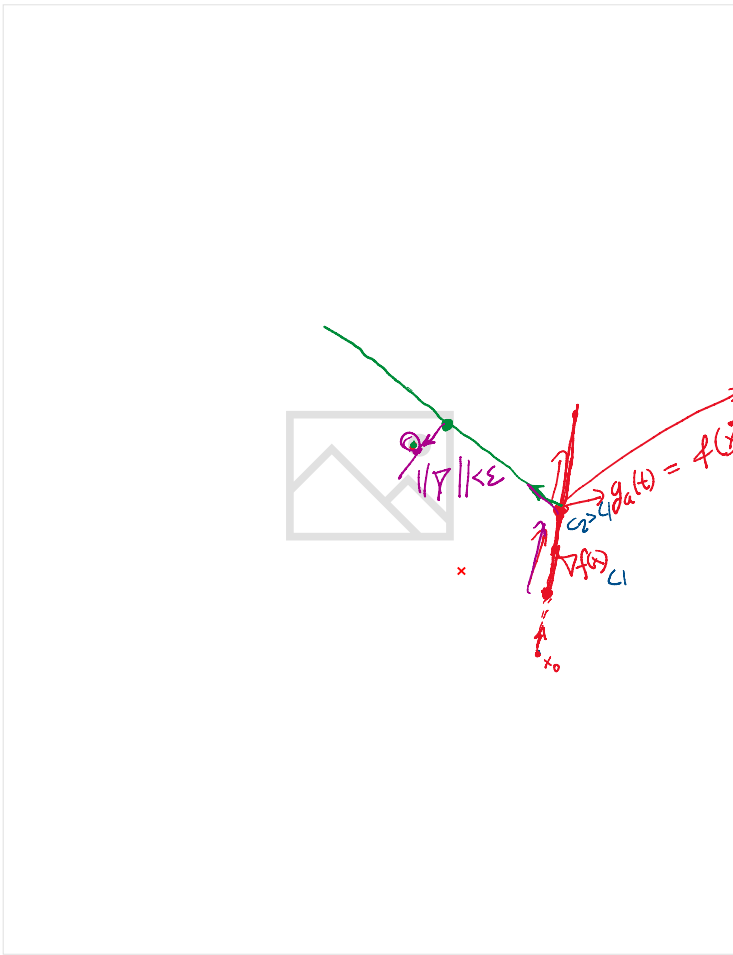
$g'_a(0)$  max тогда  $\underline{a} = \lambda \nabla f(x^*)$  где скаляр  $\lambda > 0$



$$f(x_1, x_2) = 5 + 4x_1 + 6x_2 - 2x_1^2 - 2x_1x_2 - 2x_2^2$$



$$\underline{\nabla f(x^*) = 0}$$



## Αλγόριθμος Βαλτιδάου

Αρχικά Επιλέγουμε σημείο εκκίνησης  $x_0 \in \mathbb{R}^n$   
 Ορίζουμε  $\epsilon$  ως επιθυμητή ακρίβεια  
 για το  $\|\nabla f(x)\| = 0$

Συνεπώς επανάληψη  $j$  έχω υπολογιστεί το σημείο  $x_j$

Υπολογίζουμε  $\nabla f(x_j)$

$$g(t) = f(x_j + t \nabla f(x_j)), \quad t \geq 0$$

$g(t)$  συνάρτηση μιας μεταβλητής

Βρίσκουμε  $t^*$  τέτοιο ώστε

$$g(t^*) = \max_{t \geq 0} g(t)$$



$$g(t) = \max_{t \geq 0} f^u$$

Θεωρούμε

$$\boxed{x_{j+1} = x_j + t^* \nabla f(x_j)}$$

Ξεκινάμε την επανάληψη  $j+1$  με σημείο  $x_{j+1}$

Κριτήριο Διακοπής, αν  $\|\nabla f(x_j)\| < \epsilon$

τότε σταματάμε και

$x_j$  προσεγγιστικό σημείο μεγίστου