

11/11/2022

1η Εργαστηριακή Άσκηση.
Ελαχιστοποίηση κυρτής
συνάρτησης μιας
μεταβλητής σε δοσμένο
διάστημα.

Μάθημα: Τεχνικές

Βελτιστοποίησης

Καθηγητής: Γεώργιος Ροβιθάκης

Όνομα: Τσιμπλιαρίδης Νικόλαος

AEM: 9652

E-mail: tenikola@ece.auth.gr

Χειμερινό εξάμηνο

2022-2023

Πίνακας περιεχομένων

Ερώτημα 1 ^ο : Μέθοδος Διχοτόμου	3
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά ϵ , με σταθερό $l = 0.01$	3
β) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά l , με σταθερό $\epsilon = 0.001$	3
γ) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :	4
Ερώτημα 2 ^ο : Μέθοδος Χρυσού Τομέα	6
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά l	6
β) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :	7
Ερώτημα 3 ^ο : Μέθοδος Fibonacci	8
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά l	9
β) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :	9
Ερώτημα 4 ^ο : Μέθοδος διχοτόμου με παραγώγους	11
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά l	11
β) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :	12

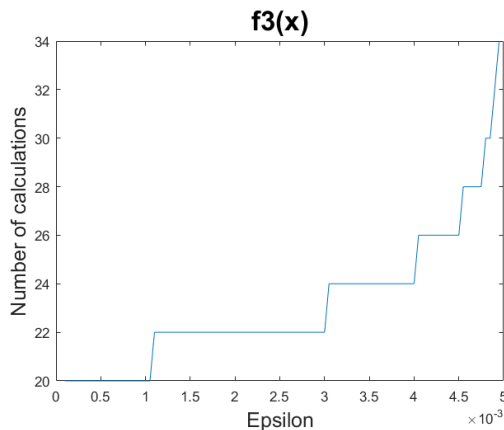
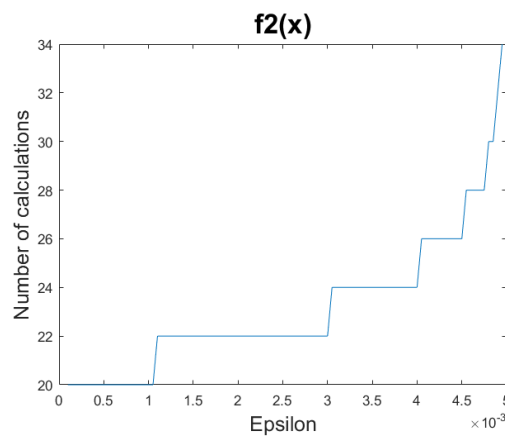
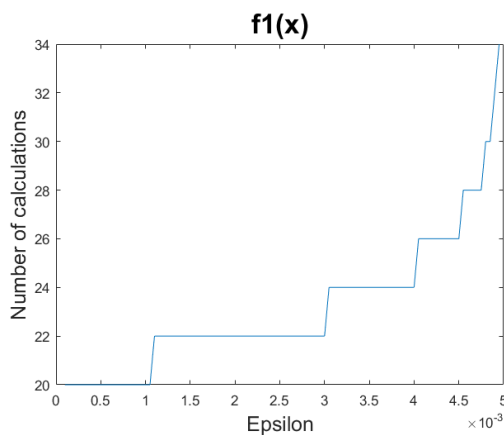
1^η Εργαστηριακή Άσκηση

Ερώτημα 1^ο: Μέθοδος Διχοτόμου

Στην μέθοδο της διχοτόμου, όπως έχει υλοποιηθεί, η αντικειμενική συνάρτηση υπολογίζεται δύο φορές σε κάθε επανάληψη, μια για $x1(k) = \frac{a(k) + b(k)}{2} - e$ και μία για $x2(k) = \frac{a(k) + b(k)}{2} + e$. Άρα 2k υπολογισμοί

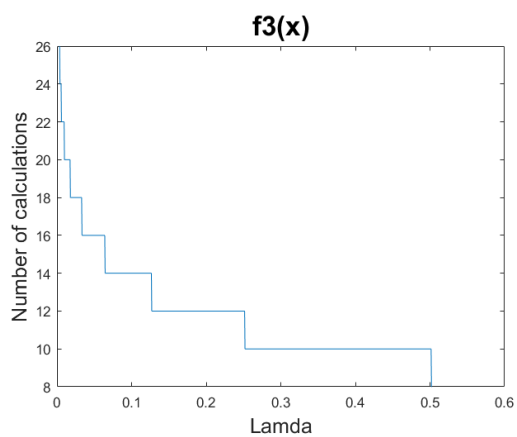
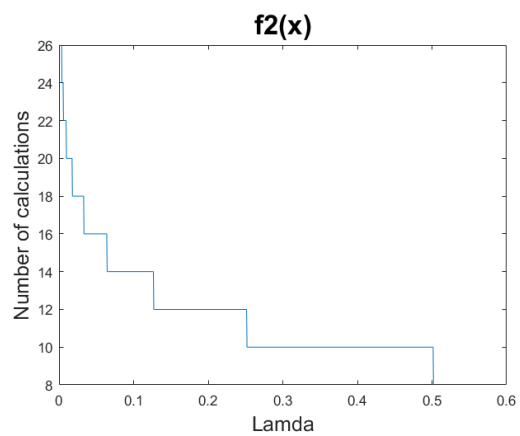
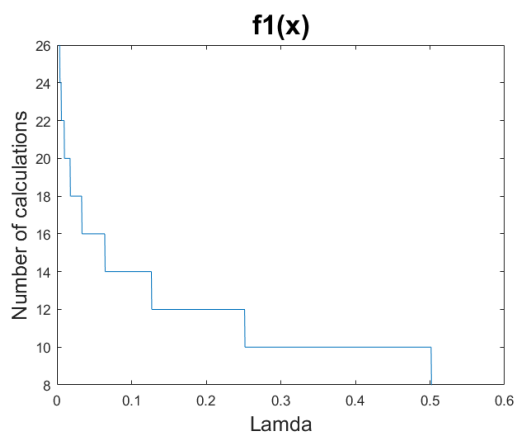
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f, καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά ε, με σταθερό I = 0.01

Παρατηρούμε ότι και για τις τρεις συναρτήσεις έχουμε ακριβώς το ίδιο αποτέλεσμα, δηλαδή οι φορές που υπολογίζεται η f δεν έχει κάνει τόσο με την ίδια την συνάρτηση, αλλά περισσότερο με την τιμή της ε. Όσο μεγαλύτερη είναι η ε τόσο περισσότερες φορές καλείται η f, άρα ιδανικά θα θέλαμε όσο πιο μικρό ε γίνεται.

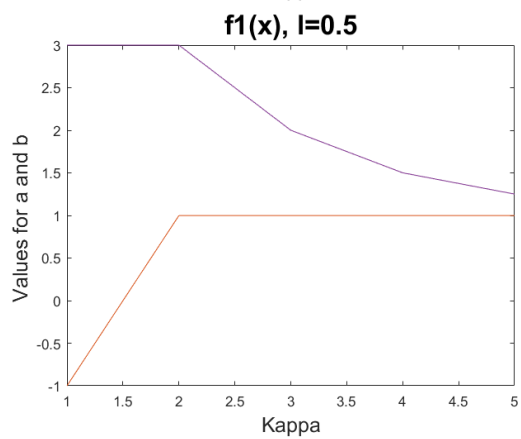
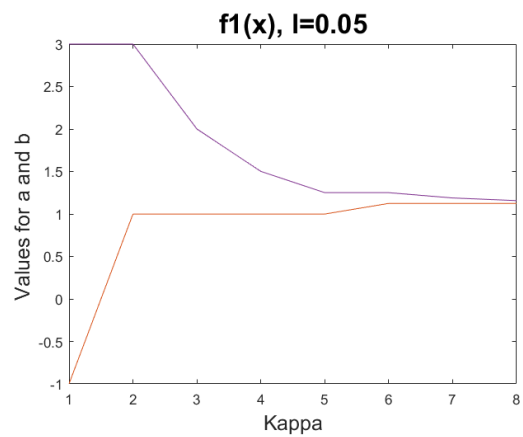
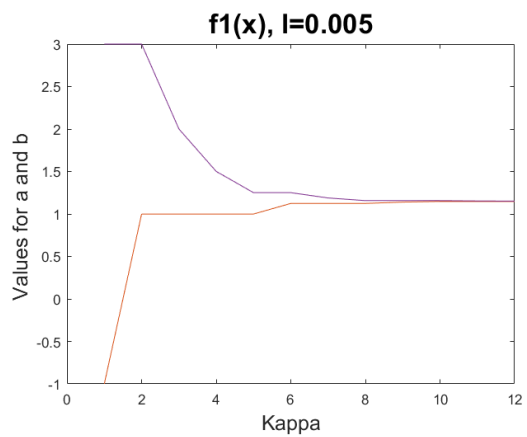


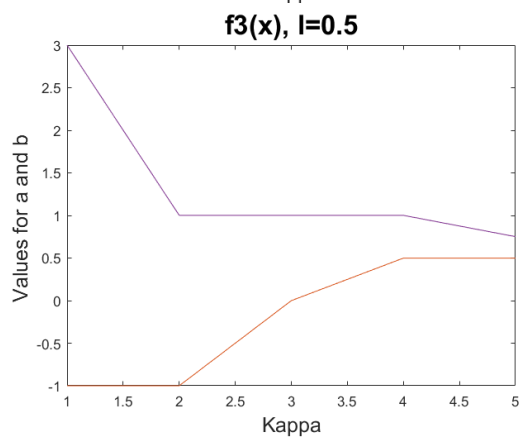
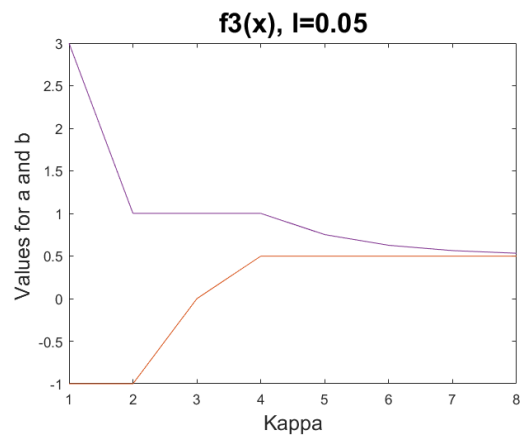
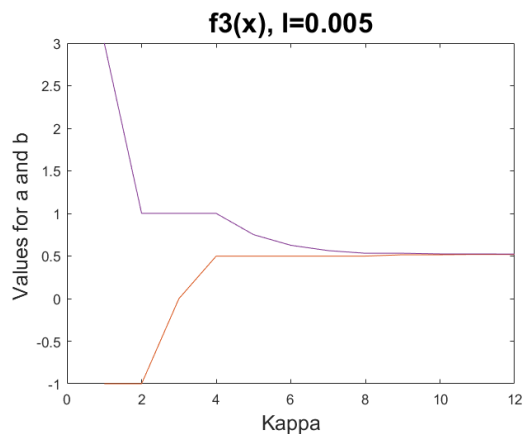
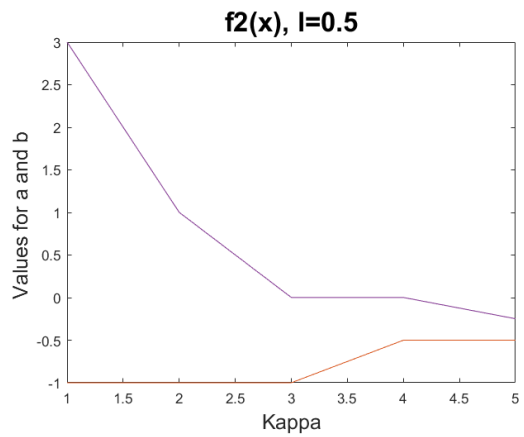
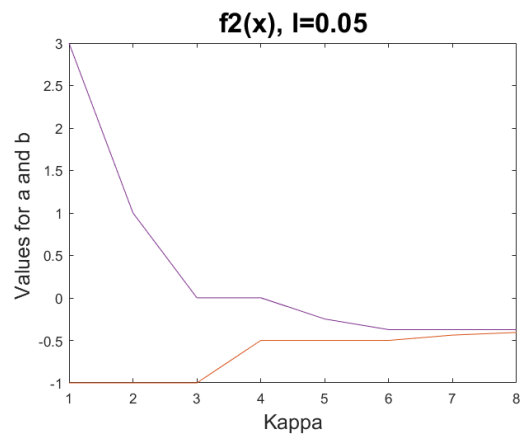
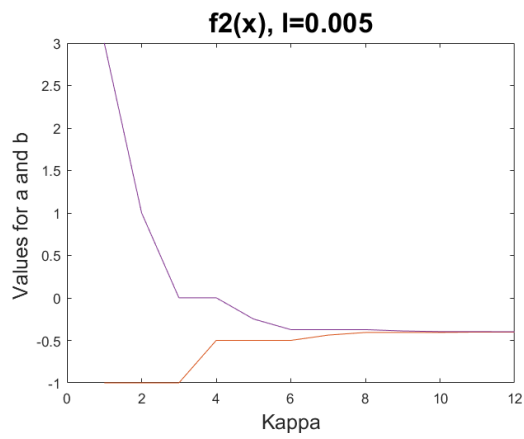
β) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f, καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά I, με σταθερό ε = 0.001

Επίσης παρατηρούμε ότι η συνάρτηση δεν φαίνεται να επηρεάζει το πόσες φορές γίνεται το κάλεσμα. Εξαρτάται μόνο από την τιμή του I, όσο αυξάνεται τόσο λιγότερες φορές καλείται η αντικειμενική συνάρτηση



γ) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :





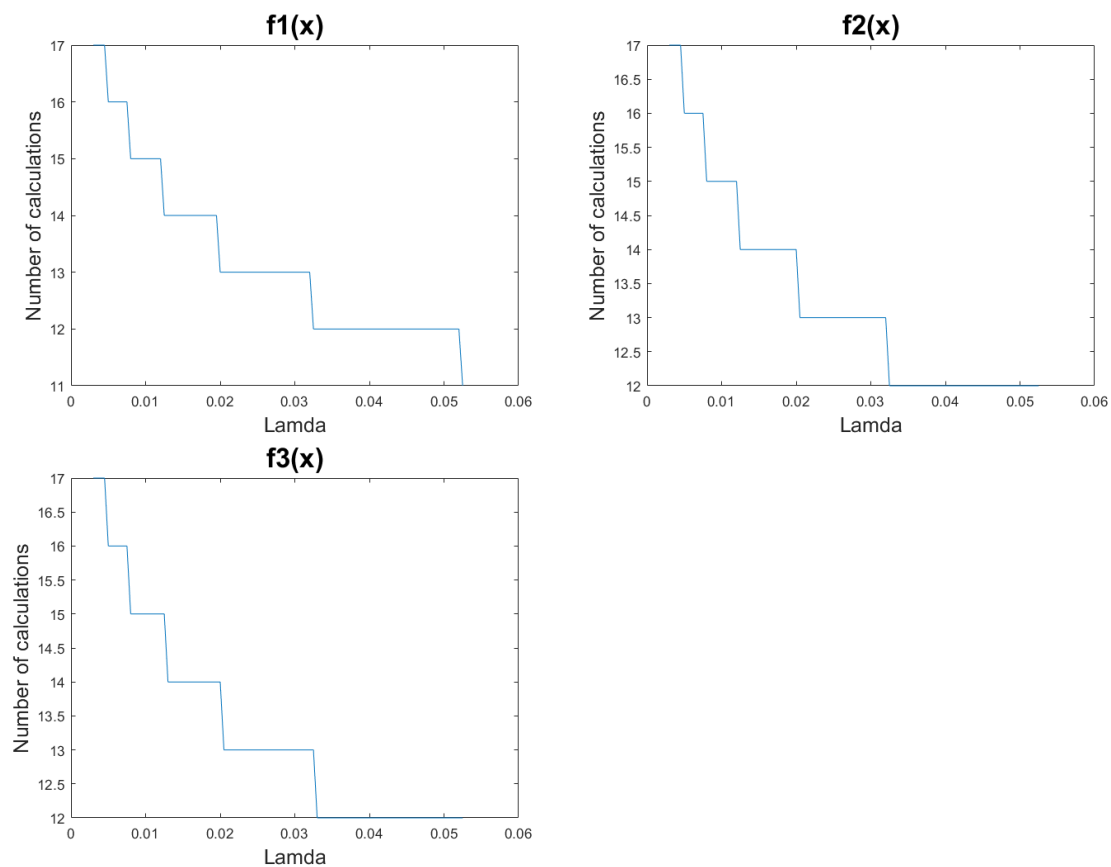
Όπως παρατηρούμε όσο μεγαλύτερο το l τόσο μεγαλύτερο το τελικό διάστημα που παίρνουμε αλλά και τόσο πιο αργά μικραίνει αυτό. Άρα σε συνδυασμό με το παραπάνω ερώτημα, θα θέλαμε ένα l αρκετά μεγάλο για μην κάνουμε πολλές επαναλήψεις, αλλά αρκετά μικρό για να έχουμε ένα καλό διάστημα στο τέλος.

Ερώτημα 2^ο: Μέθοδος Χρυσού Τομέα

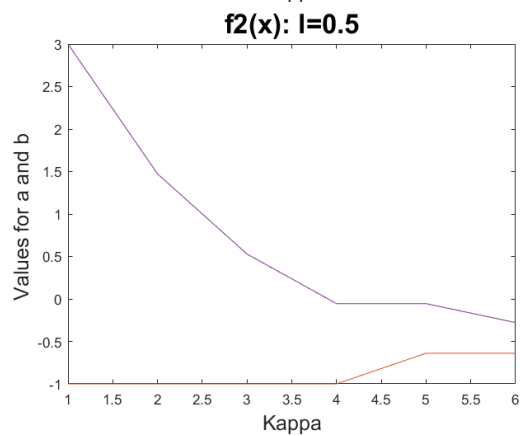
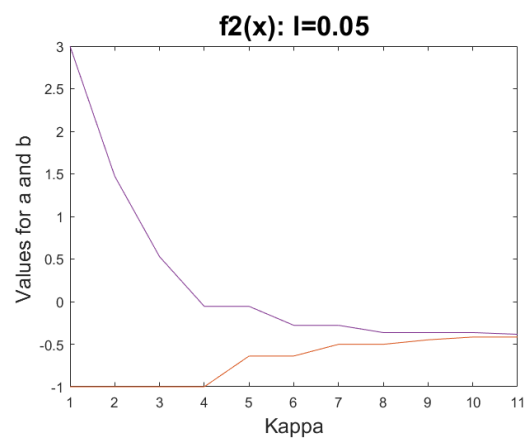
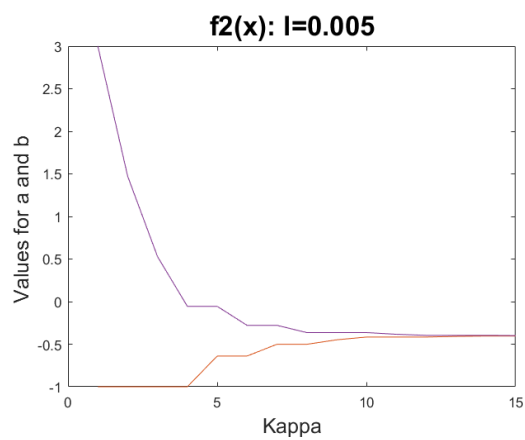
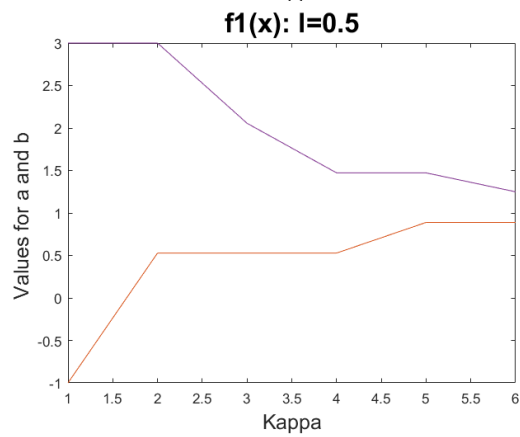
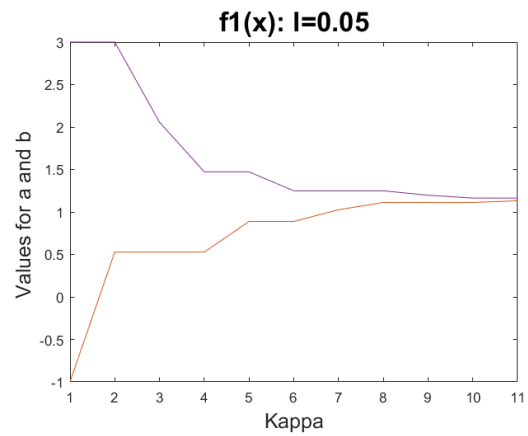
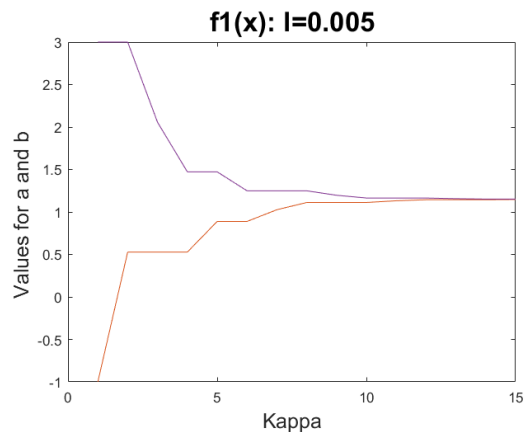
Στην μέθοδο του χρυσού τομέα όπως έχει υλοποιηθεί, η αντικειμενική συνάρτηση υπολογίζεται δύο φορές στην πρώτη επανάληψη, μια για $X1(1) = \alpha(1) + (1 - \gamma)(\beta(1) - \alpha(1))$ και μία για $X2(1) = \alpha(1) + \gamma(\beta(1) - \alpha(1))$, ενώ στις επόμενες επαναλήψεις ανανεώνεται ένα από τα δυο x . Άρα $k+1$ υπολογισμοί.

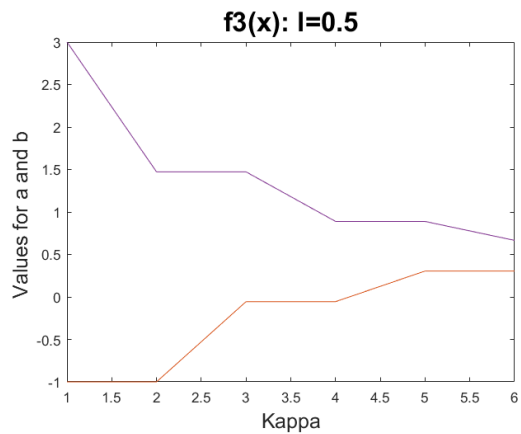
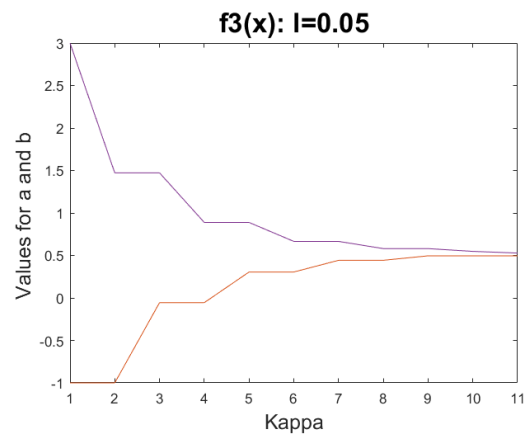
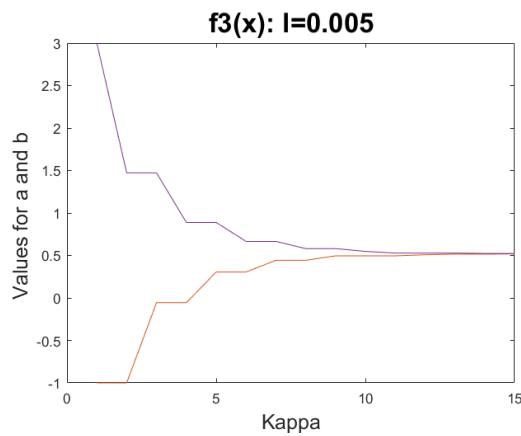
α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά λ

Σε αντίθεση με την μέθοδο της διχοτόμου εδώ έχουμε διαφορά ανάλογα με την συνάρτηση, οπότε για διαφορετικές συναρτήσεις θα επιλέγαμε διαφορετικά λ .



β) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :





Ερώτημα 3^ο: Μέθοδος Fibonacci

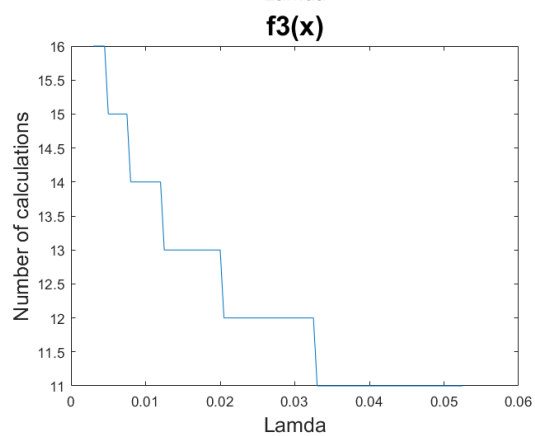
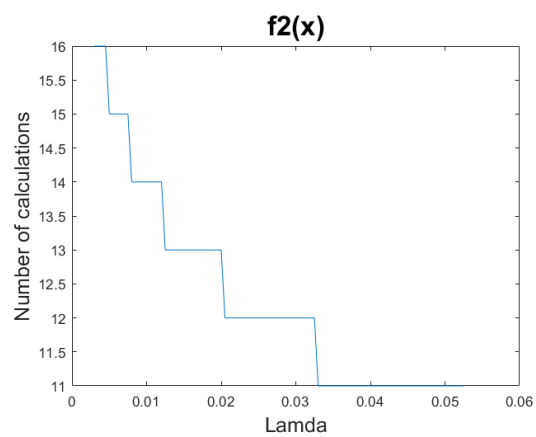
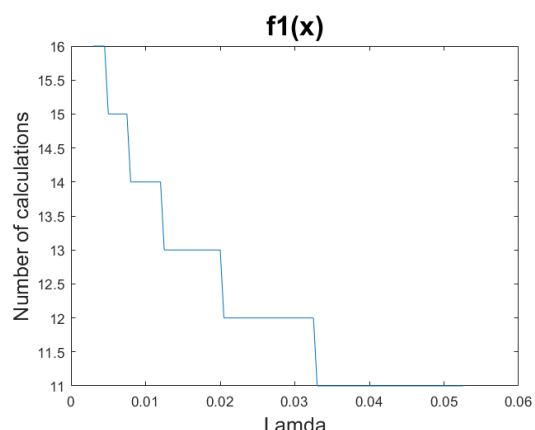
Στην μέθοδο Fibonacci, όπως έχει υλοποιηθεί, η αντικειμενική συνάρτηση υπολογίζεται μία φορά

για $X1(1) = \alpha(1) + \left(\frac{F(n-2)}{F(n)}\right)(\beta(1) - \alpha(1))$ και μία για

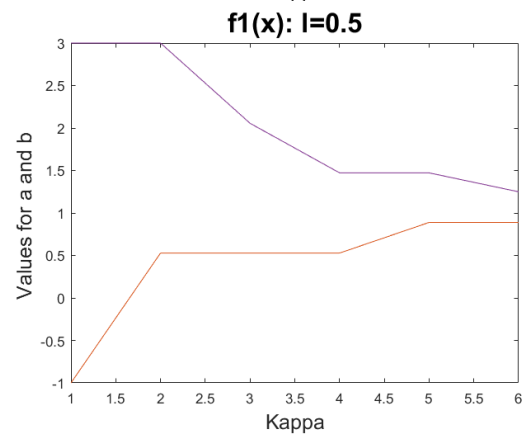
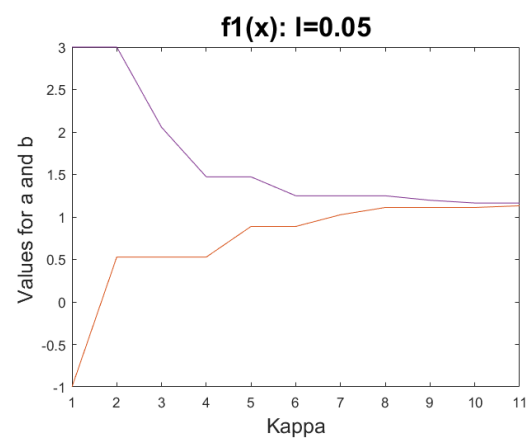
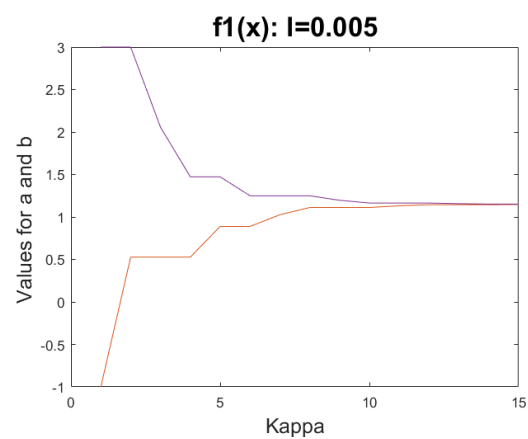
$X2(1) = \alpha(1) + \left(\frac{F(n-1)}{F(n)}\right)(\beta(1) - \alpha(1))$ ενώ στις επόμενες επαναλήψεις ανανεώνεται μόνο το

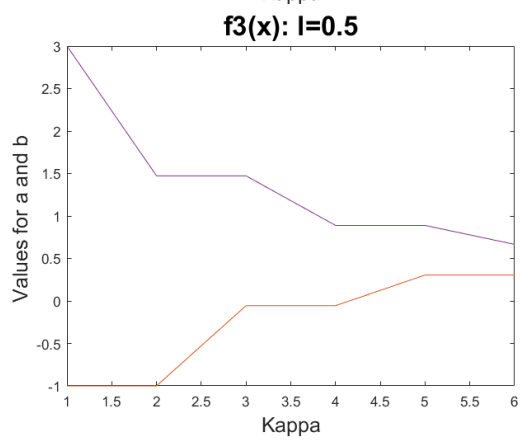
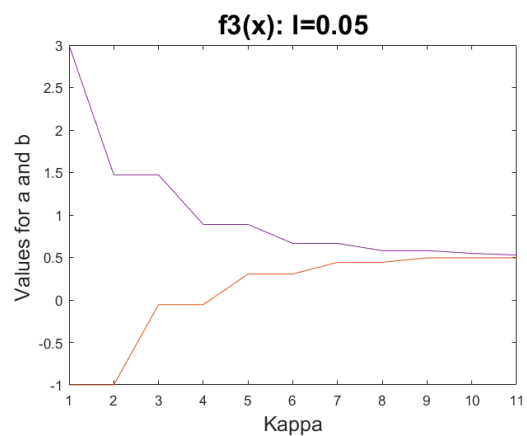
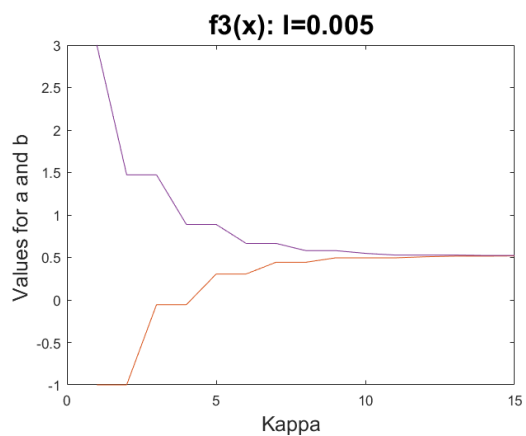
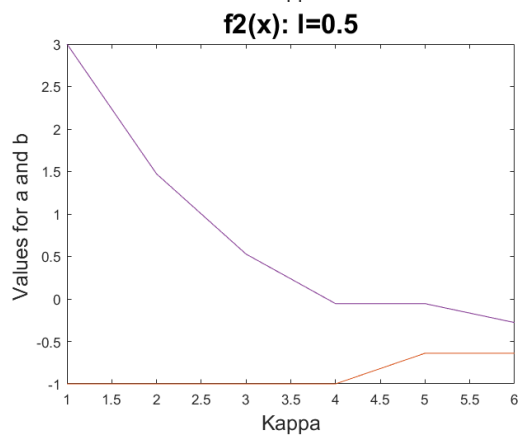
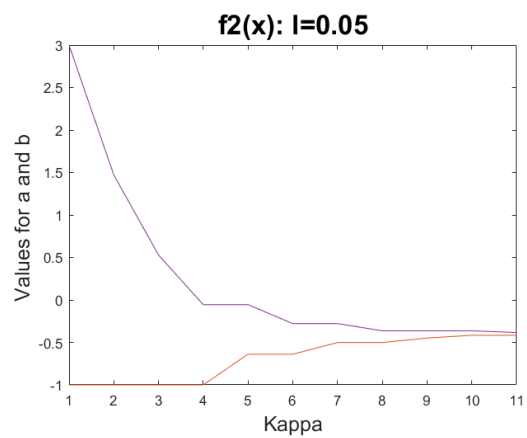
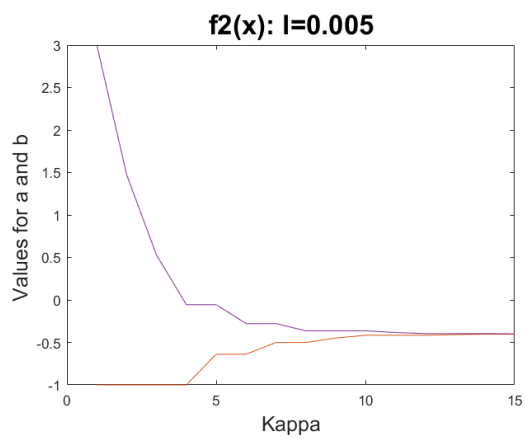
ένα από τα δύο. Όμως ο αλγόριθμος τερματίζει για $k = n-2$, άρα μια λιγότερη επανάληψη. Οπότε έχουμε k υπολογισμούς.

α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά l



β) Μεταβολή του a και b για διάφορες τιμές του l :

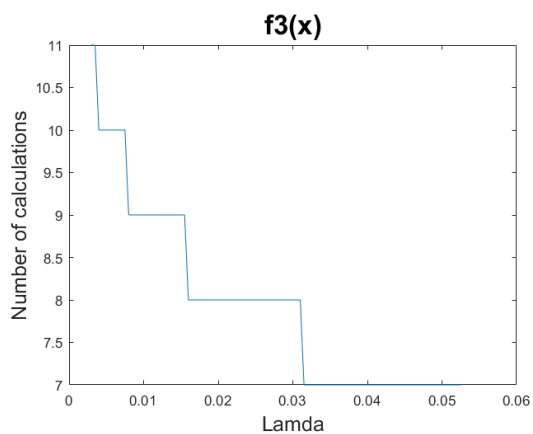
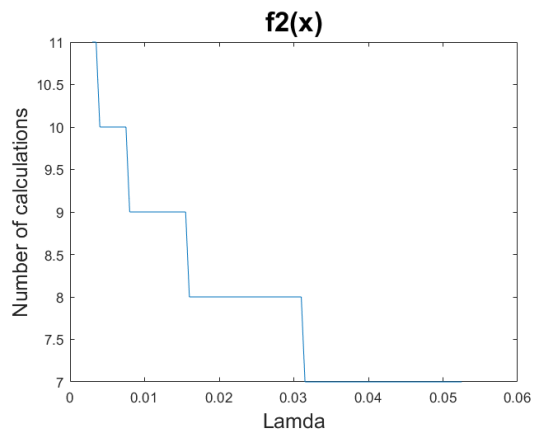
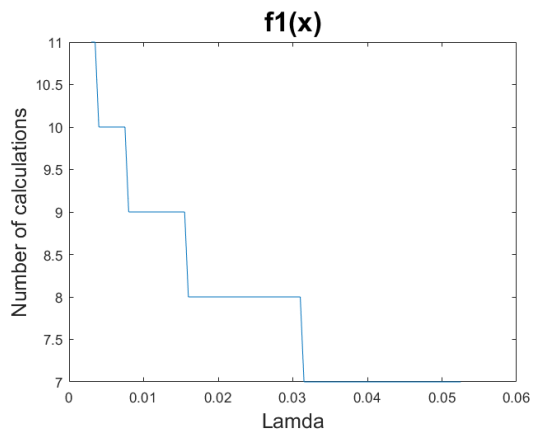




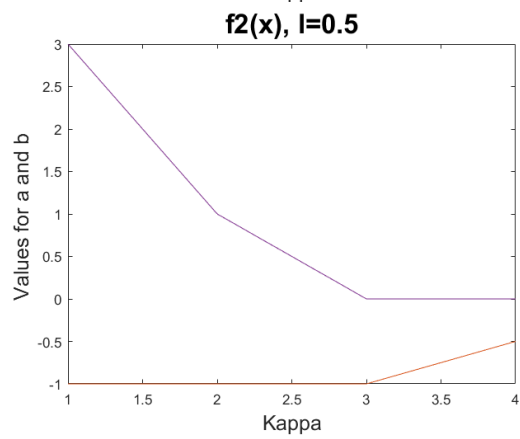
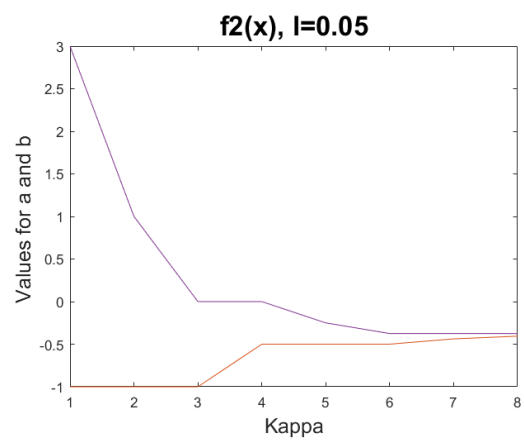
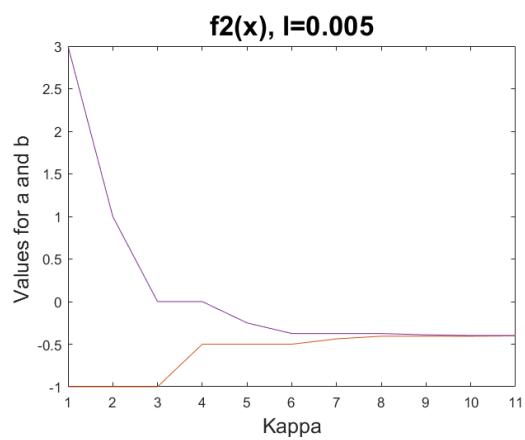
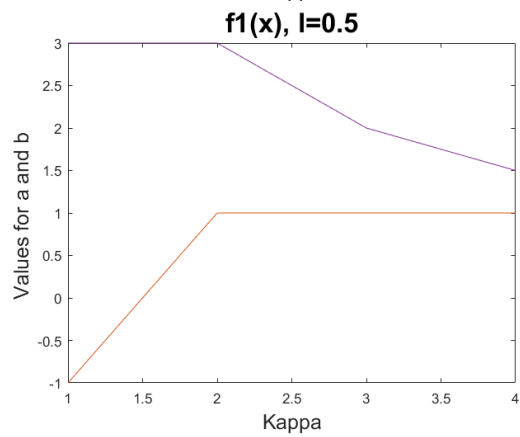
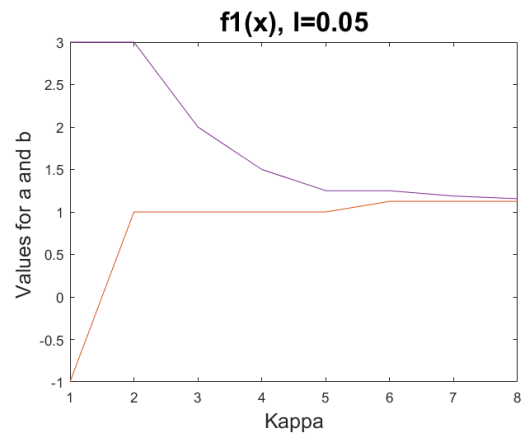
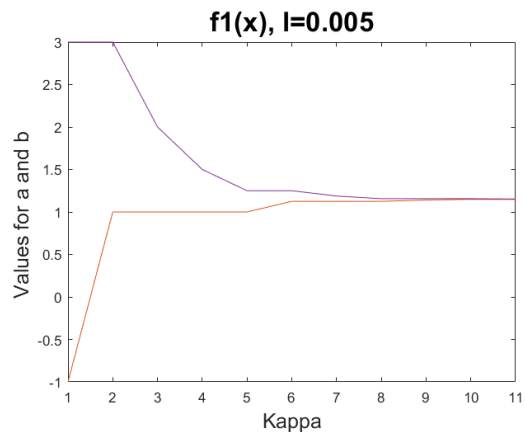
Ερώτημα 4^ο: Μέθοδος διχοτόμου με παραγώγους

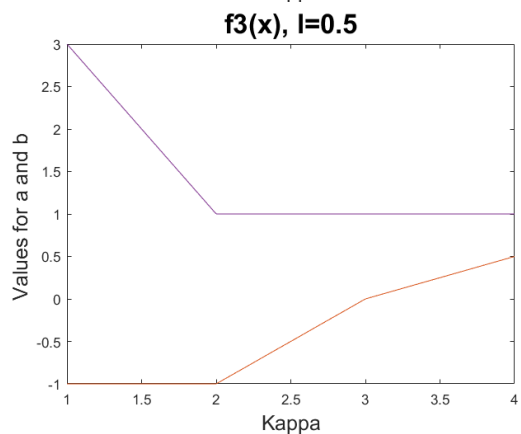
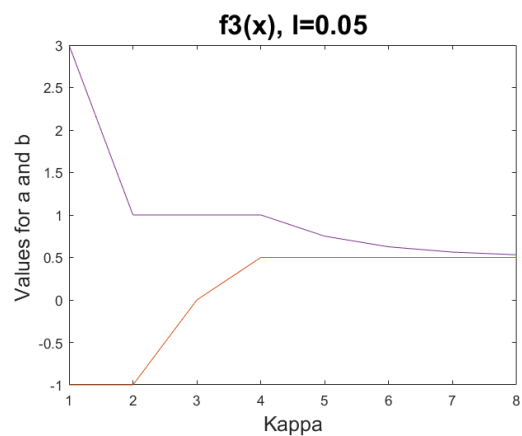
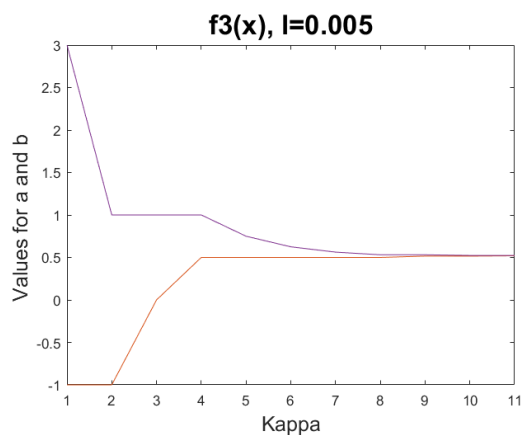
Στην μέθοδο διχοτόμου με παραγώγους, όπως έχει υλοποιηθεί, η παράγωγος της αντικειμενικής συνάρτησης υπολογίζεται μία φορά για ενώ στις επόμενες προστίθεται άλλος ένας υπολογισμός της παραγώγου της αντικειμενικής συνάρτησης. Οπότε έχουμε k υπολογισμούς.

α) Μεταβολή των αντικειμενικών υπολογισμών της f , καθώς μεταβάλλουμε την σταθερά λ



β) Μεταβολή του α και β για διάφορες τιμές του l :





Συμπεράσματα

Το ελάχιστο υπολογίζεται για $\epsilon = 0.001$ και $l = 0.5$, ενώ το μέγιστο για $\epsilon = 0.001$ και $l = 0.005$

	Υπολογισμοί αντικειμενικής (min-max)		
Μέθοδος	F1(X)	F2(X)	F3(X)
Διχοτόμος	8-26	8-26	8-26
Χρυσού τομέα	12-17	12-17	12-17
Fibonacci	11-16	11-16	11-16
Διχοτόμος με παράγωγους	7-11	7-11	7-11

Από το παραπάνω πινακάκι καταλαβαίνουμε ότι οι μέθοδοι μπορούν να ταξινομηθούν κατά σειρά αποτελεσματικότητας ως εξής:

- 1) Μέθοδος διχοτόμησης με χρήση παραγώγων
- 2) Μέθοδος Fibonacci
- 3) Μέθοδος του χρυσού τομέα
- 4) Μέθοδος της διχοτόμου χωρίς την χρήση παραγώγων