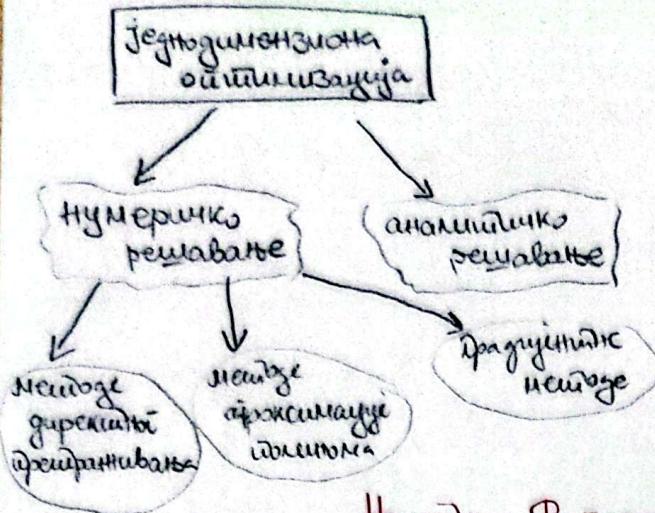
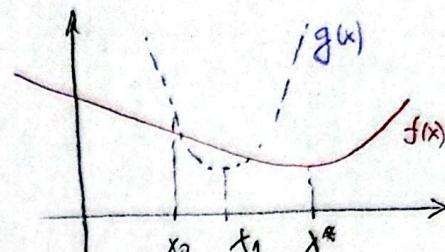


# ЈЕДНОДИМЕНЗИОНЕ НУМЕРЧКЕ МЕТОДЕ



- Драгујетите методе основник изгда је тачка стационарне тачке функције  $f'(x)=0$  (ако је функција диференцијабилна до реда који нам је потребан)



## Нүчт - Райсотов метод

$f(x)$  се развија у теснороб ред око  $x_0$

$g(x)$  је паровка чији је екстрем у  $x_1$ , а узима се иако довољно тачка за спадну интерполяцију

$$g'(x_0) = 0$$

$$f'(x_0) + f''(x_0)(x_1 - x_0) = 0$$

$$f''(x_0)(x_1 - x_0) = -f'(x_0)$$

$$x_1 - x_0 = \frac{-f'(x_0)}{f''(x_0)}$$

$$x_1 = x_0 - \frac{f'(x_0)}{f''(x_0)}$$

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)}$$

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

$$f'(x_k) = \frac{f(x_k)}{x_k - x_{k+1}}$$

\* почетно податак:  $x_1 = x_0 - \frac{f'(x_0)}{f''(x_0)}$

\* итеративни поступак:  $x_{n+1} = x_n - \frac{f'(x_n)}{f''(x_n)}$

\* критеријум заустављања:

$$E_{n+1} = \left| \frac{x_{n+1} - x_n}{x_{n+1}} \right|$$

- конвергенција зависи од  
доброг почетног податка

$x_{n+1}$  - брдност итерације

$x_n$  - претходна брдност

$f'(x_n)$  - први извод функције (драгујети)

$f''(x_n)$  - други извод у тачки  $x_n$

$\epsilon$  - итеративна ѕре

јаким бројем се  
захтевају да  
брдност итерације  
постигну било које

- принцип трај-да се утврди одреди нека функција итерација ће да се не одвоји од почетног податка, али резултат ће бити дивергент и функција критеријум никад неће бити задовољен

## Метод сечења

- Основна разлика обе методе и точнотраснота је што се обе употребљавају за други извод

$$f''(x_n) = \frac{f'(x_n) - f'(x_{n-1})}{x_n - x_{n-1}}$$

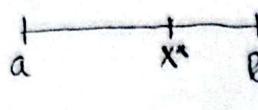
итеративна формула:

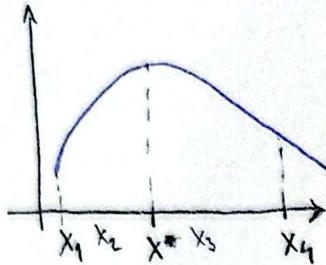
На овој

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f'(x_n)}{\frac{x_n - x_{n-1}}{f'(x_n) - f'(x_{n-1})}}$$

- Нјуј то предстоји да функција буде диференцијабилна до другог извода, али у обе методе се обе почетне тачке. Односом уздужи почетне итерације, онога стварају алгоритму да конвергира ка остатку. Овој алгоритам је мањи и брзану конвергенцију у поређењу са другим методама

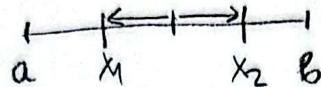
- Методе динамичког пресекривавања састоје се међу једнодимензионим оптимизацијама који имају "кимпом" нелинеарних оптимизација који се најчешће називају ПРЕГРАДНИ ЗАПВОРЕНОИ ИНТЕРВАЛА; често пресекривавање где је фуксија утицајна

 динамичко пресекривавање захисце:  $N = \frac{b-a}{\varepsilon} + 1$  пресекриве је што је  $\varepsilon$ -резултујући



$$y(x_1) < y(x_2) < y(x^*) \text{ ако је } x_1 < x_2 < x^*$$

$$y(x^*) > y(x_3) > y(x_4) \text{ ако је } x^* > x_3 > x_4$$



Пресекривати да би се најмас  $\min f(x)$ :

0) пресекривамо итервал  $[a, b]$

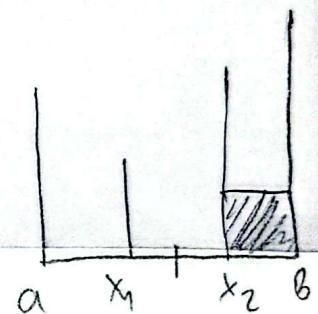
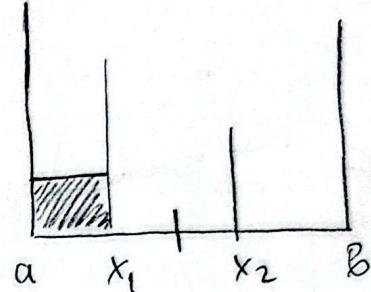
1) најемо  $x_1 = a + \frac{b-a}{2} - \frac{\varepsilon}{2}$        $x_2 = a + \frac{b-a}{2} + \frac{\varepsilon}{2}$

2) изредимо  $f(x_1)$  и  $f(x_2)$

3) ако је  $f(x_1) < f(x_2)$ , елиминишемо  $x > x_2$  и  $B = x_2$   
ако је  $f(x_1) > f(x_2)$ , елиминишемо  $x < x_1$  и  $a = x_1$

ако је уједнаки, опремо твој итервал

4) настављамо док не буде  $\varepsilon \leq \varepsilon_0$



- фуксија је утицајна ако има један локални екстремум на одређеном итервалу  
тј. је утицајна ако је у њему екстремум на том итервалу

## Фибоначијев метод

1. одр. итервал  $I_0[a, b]$  ( $a < b$ ) кој садржи  $x^*$  и стабилизирају резултату јер је  $\varepsilon > 0$
2. одр. почетни ир. др.  $n$  који ће бити већи

$$F_n > \frac{1}{\varepsilon} (b-a) \quad \text{или} \quad F_n > \frac{b-a}{\varepsilon}$$

3. ир. доби итервал:

$$x_1 = a + \frac{F_{n-2}}{F_n} (b-a)$$

$$x_2 = a + b - x_1$$

4. ир.  $b-a$  итервала и дављајући обједињак

$$f(x_1) < f(x_2) \text{ елиминишујемо } x_1 > x_2 \text{ и } b = x_2, x_2 = x_1, x_1 = a + b - x_1$$

$$\text{и } f(x_1) > f(x_2) \text{ ели. } x_1 < x_2 \text{ и } a = x_1, x_2 = x_2, x_2 = a + b - x_2$$

5.  $f(x_1) = f(x_2)$  нови ир. начин

ИСТО

## Метод златног пресека

$$\frac{F_{n-2}}{F_n} \approx \frac{3-\sqrt{5}}{2} = 0.38196$$

$b-a < \varepsilon$  - критеријум  
засновано на

1. одр. итервал  $I_0[a, b]$  ( $a < b$ ) кој садржи  $x^*$  и стабилизирају резултату јер је  $\varepsilon > 0$

$$2. \text{ израчунати } c = \frac{3-\sqrt{5}}{2}$$

3. ир. доби итервал:

$$x_1 = a + c(b-a)$$

$$x_2 = a + b - x_1$$

4. дајући  $(b-a)\varepsilon$ :

$$f(x_1) < f(x_2) \text{ елиминишујемо } x_1 > x_2, x_2 = x_1, x_1 = a + c + (b-a)\varepsilon$$

$$f(x_1) > f(x_2) \text{ елиминишујемо } x_1 < x_2 \text{ и } a = x_2, x_1 = x_2, x_2 = b - c + (b-a)\varepsilon$$

$f(x_1) = f(x_2)$  нови ир. начин

# ВИШЕДИМЕНЗИОНЕ НУМЕРИЧКЕ МЕТОДЕ

## Метод најбрјега пада

- Драгујети-ベкиор који покажује смер и драгују највеће промене фује
- решимо ако имамо диф са више променљивих, драгујети тај фуј је вектор који садржи ПАРЦИЈАЛНЕ ИЗВОДЕ функције по свакој променљивој

$$\nabla f(x, y, z) = \left( \frac{\partial f}{\partial x_1}, \frac{\partial f}{\partial y}, \frac{\partial f}{\partial z} \right)$$

(Промене фуја  $f$  сује исте само  $x_1$  и  $y$  су константе)

- вектор драгујетија једнога смера највеће промене брзином среће
- овим методом идентицији се најнижим диференцијабилним фујема  $f(x) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  који се у свакој интравалу решаваје помоћу уравнjenja драгујетија дифа

$$\nabla f = \left[ \frac{\partial f}{\partial x_1} \frac{\partial f}{\partial x_2} \cdots \frac{\partial f}{\partial x_n} \right]^T$$

1. иницијални задатак: одреде се почетно стапање  $x_0$ , корак  $\mu > 0$ , и оптература  $E70$ , макс. број корака  $N$

2. икада када када приметујемо непрекидност:  $X_{k+1} = X_k - \mu \nabla f(X_k)$

3. критеријум заустављања - на крају сваке интравале довољава да  $\|f(X_k)\| \leq \varepsilon$

## Метод најбрјега пада са мометном

$$V_k = W V_{k+1} + \mu \nabla f(X_k)$$

$$X_{k+1} = X_k - V_k$$

- даје моментан однос СЛЕД ПРЕТХОДНОГ ГРАДИЈЕНТА у изразујући веће осимајући сматњиле

$V$  - вектор бројиће који садржи шифре. у првом односу довољавајући критеријум

$W$  - кофиј. момента (који садржи кофиј. диф. једвај) - стапајући између 0 и 1

- разлика икошто чувају довољавајући корака да ли сада изводију довољавајући уравнjenju

- сада смо иконверговали и сада ће осимајући улизити најниже

- Мекујимо, једанакије параметри може бити компоненти

- Оставијате са објектоја који имају пристапаки када искажите да је првота огледална, или да објекти са којима је то искажено подеснији ако мешавије тога се приступају још једном. Ако искажа и у другој осцијацији то је друго
  - ако НАЈДА ПРОМЕНА доделите добоџи до великих промена к.о. - променавајући  
метаморфозе  
и вано
  - ако НАЈДА ПРОМЕНА доделите добоџи до НЕЗНАТНИХ промена к.о. - променавајући  
метаморфозе  
брзо  
савремени  
коридори
- даље првота огледална треба да буде искажа за сваку оску

### Адвард (адитивни градијент)

$$X_{k+1,i} = X_{k,i} - \frac{P}{\sqrt{\sigma_{k,i} + \epsilon_1}} g_{k,i}$$

g - градијент који је у претходној итерацији компоненте  
за сваку променавајућу

G - суме квадратова сваке претходне градијентске

P - величина која је уједињена са  $\epsilon_1$ , склади се за сваку променавајућу

E<sub>1</sub> - најдаден променавајући који је редукцију изрази у ивицама итерација (да не делови)

- оставијате јасноје акумулација градијентих у величини 6 (који се компоненте штаком  
променавају). Ово добоџи до ефективног смањења дужине свих корака и сваке  
димензије, а иште се ефикасност алгоритма из итерација у итерацијама смањује.
- Редиште чиме РАЦУНА СУМУ ИВАДРАТА ПРЕТХОДНИХ ГРАДИЈЕНТА тако да  
прибављају корак у сваку итерацију

### Адам (адитивно процењивање момената)

- овој је од најчешћих коришћених савремених једнодимензијних алгоритма најпопуларнији је

$$m_k = w_1 m_{k-1} + (1-w_1) g_k$$

$$\hat{m}_k = \frac{m_k}{1-w_1}$$

$$\hat{v}_k = w_2 \hat{v}_{k-1} + (1-w_2) g_k^2$$

$$\hat{v}_k = \frac{v_k}{1-w_2}$$

$$X_{k+1} = X_k - \frac{P}{\sqrt{\hat{v}_k + \epsilon_1}} \hat{m}_k$$

g - градијент који је у претходној итерацији, смешајујући се сваки оптимизацији је сваку  
променавајућу

m - ПРОСЕЧНИ ГРАДИЈЕНТ (један момент) до претходне итерације, што помаже да се  
јувацији дужине корака смањејују у оптимизацији

v - ПРОСЕЧНА ИВАДРАТ ГРАДИЈЕНТА (један момент) што помаже да се компоненте  
величине корака и уобичајено појављује у градијентима

W<sub>1</sub>, W<sub>2</sub> - кофицијенти за експоненцијално искоришћавање првог и другог момента  
(обично вредност је 0,9 и 0,99)

E<sub>1</sub> - најдаден број који се дели на 1000 (један 10<sup>-3</sup>)

P - величина која се склади са тим да ће корак бити стабилнији и  
прилагодљивији различитим променавајућим