

METODE DIREKTOG PRETRAŽIVANJA

FIBONAČI (a, b, tol)

- Koristimo odnos fibonačijevih brojeva da podelimo zadati interval

- K.Z.: znamo broj iteracija unapred $F_n > \frac{b-a}{\epsilon}$

⊕ - jednostavna implementacija

- koristan za veći interval i veći skup tačaka

⊖ - fja mora biti unimodalna na zadanom intervalu

- moramo unapred znati ponašanje fje kako bismo zadali interval

ZLATNI PRESEK (a, b, tol)

- Zlatni presek = $\varphi = \frac{3-\sqrt{5}}{2}$

- Funkcioniše isto kao zlatni presek, samo ne znamo broj iteracija u početku

GRADIJENTNE METODE

NJUTN-RAPSON (x_0, tol)

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

K.Z.: $|x_{k+1} - x_k| < \epsilon$

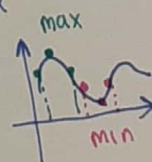
⊕ - Relativno brza (jedino je sečica brža)

- jednostavna za implementaciju (može se računati analitički)

⊖ - Moramo znati 1 i 2 izvoda. Fja mora biti bar 2 puta diferencijabilna.

- Određuje se samo ekstrem, moramo unapred znati ponašanje fje da bismo znali da li je min ili max

- Moramo dobro odabrati početnu tačku:



- Moguća divergencija

SEČICA (x_0, x_1, tol)

- Cilj: izbegavanje izvoda

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

K.2. : $|x_{k+1} - x_k| < \epsilon$

- ⊕ - brzina
- potrebno poznavanje samo 1 izvoda
- ⊖ - potrebno je pamtit 2 tačke, a ne samo 1
- moguća divergencija

■ METOD APROKSIMACIJE POLINOMOM

- $f(x)$ aproksimiramo polinomom $g(x)$ i tražimo optimum polinoma $g'(x) = 0$

K.2.

$$|g(x_{opt}) - f(x_{opt})| < \epsilon$$

VIŠEDIMENZIONALNA OPTIMIZACIJA

1. METOD NAJBRŽEG PADA

Gradijent = izvod po svim promenljivim
= normala na tangentu
= smer najbržeg porasta

$$x_{k+1} = x_k - \gamma \nabla f(x_k)$$

γ = korak

k.z. : $-\|\nabla f(x_k)\| < \varepsilon$

- max broj iteracija

- ⊖ - velik broj iteracija
- preosetljiv na oblik fje
- može dostići toliki broj iteracija da dođe do nestabilnosti
- ako nađe dovoljno mali gradijent, tu se zaustavlja, ali možda je stigao do lokalnog ekstrema
- mali gradijent → mali korak, velik gradijent - velik korak, a poželjno je obrnuto

2. METOD NAJBRŽEG PADA SA MOMENTOM

$$v_k = w v_{k-1} + \gamma \nabla f(x_k)$$

$$x_{k+1} = x_k - v_k$$

w = inercija

- ⊕ - Neće se zaustaviti nego ako je fja bila strma, nastaviće da se kreće zbog akumulacije inercije
- smanjuje oscilacije
- ⊖ - I dalje spora, ali smer je više kontrolisan
- Moramo da vodimo računa o 2 promenljive : w i γ

3. UBRZANI GRADIJENT NESTEROVA

$$x'_k = x_{k-1} - \omega v_{k-1}$$

$$v_k = \omega v_{k-1} + \gamma \nabla f(x'_k)$$

$$x_{k+1} = x_k - v_k$$

- Koristimo buduću tačku

- ⊕ - direktniji, manje osciluje
- ⊖ - moramo da vodimo računa o parametrima

4.

Njutn - Rapson

- Tražimo ekstrem tj. stacionarnu tačku, ne znamo da li je min ili max

$$f'(x) = 0$$

- razvoj u Tejlorov red:

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x-x_0) + \frac{1}{2} f''(x_0)(x-x_0)^2 = g(x)$$

\downarrow \downarrow \downarrow
a b(x-x₀) $\frac{1}{2} c (x-x_0)^2$

$$g'(x) = f'(x_0) + f''(x-x_0) = 0$$

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

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

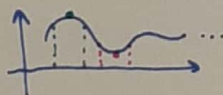
$$x = x_0 - \frac{f'(x_0)}{f''(x_0)}$$

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

- Ovaj algoritam se ponavlja dok se ne zadovolji tolerancija

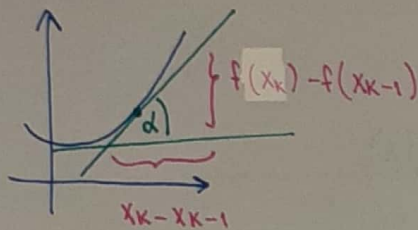
$$|x_{k+1} - x_k| \leq \text{tol}$$

- MANA: potreban nam je 1. i 2. izvod. Da bih mogla da primenim ovaj metod fja mora da bude diferencijabilna bar do 2. reda i izvodi nam moraju biti poznati
- MANA: mora nam unapred biti poznata priroda problema tj. kako funkcija izgleda jer ova metoda traži ekstrem, ne znamo da li je min ili max
- MANA: moramo dobro da odaberemo početnu tačku



Sečica

- Izbegavamo drugi izvod koji nam je neophodan kod Njutn-Rapsona
- Izvod predstavlja k (nagib) tangente



$$\triangle \begin{matrix} a \\ b \end{matrix} \quad \text{tg } \alpha = \frac{a}{b}$$

$$\text{tg } \alpha = \frac{f(x_k) - f(x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}} = f'(x_k)$$

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

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

MANA : Izbegli smo drugi izvod, ali sada umesto čuvanja jedne prethodne vrednosti, moramo da čuvamo dve

- kriterijum zaustavljanja :

$$|x_{k+1} - x_k| < \text{tol}$$

FIBONAČIJEV METOD

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$$

svaki broj dobijamo kao zbir prethodna dva

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

l_0 = dužina intervala

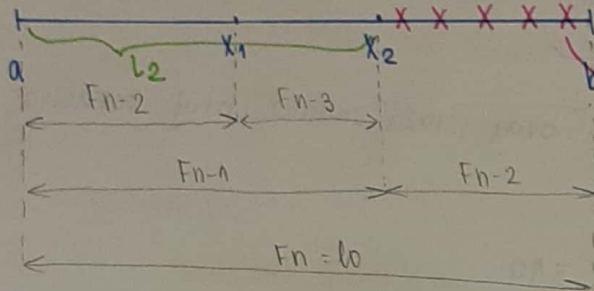
$$l_0 = a + b$$

pp : tražimo min

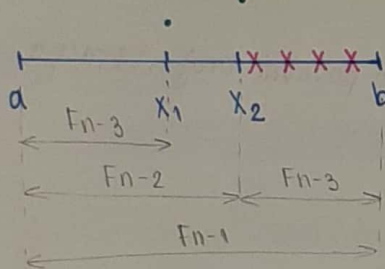
ϵ : zadana tačnost

$$\text{izbacujemo interval } L_2^* = \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0$$

- fja je na tom intervalu rastuća pa tu sigurno nije min



uzimamo interval $L_2 = \frac{F_{n-1}}{F_n} l_0$

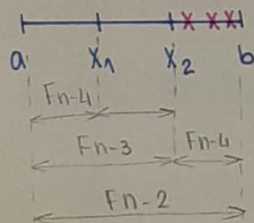


izbacujemo:

$$L_3^* = \frac{F_{n-3}}{F_{n-1}} l_2$$

uzimamo: $L_3 = \frac{F_{n-2}}{F_{n-1}} l_2 = \frac{F_{n-2}}{F_{n-1}} \cdot \frac{F_{n-1}}{F_n} l_0$

$$L_3 = \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0$$



odbacujemo:

$$L_4^* = \frac{F_{n-4}}{F_{n-2}} l_3$$

uzimamo:

$$L_4 = \frac{F_{n-3}}{F_{n-2}} l_3$$

$$L_4 = \frac{F_{n-3}}{F_n} l_0$$

$$x_1 = a + \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0$$

$$x_2 = a + \frac{F_{n-1}}{F_n} l_0 = b - \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0$$

$$x_1 + x_2 = a + \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0 + b - \frac{F_{n-2}}{F_n} l_0$$

$$x_1 + x_2 = a + b$$

$$x_2 = a + b - x_1$$

$$x_1 = a + \frac{F_{n-3}}{F_{n-1}} l_2 = a + \frac{F_{n-3}}{F_{n-1}} \cdot \frac{F_{n-1}}{F_n} l_0$$

$$x_1 = a + \frac{F_{n-3}}{F_n} l_0$$

$$x_2 = a + b - x_1$$

$$x_1 = a + \frac{F_{n-4}}{F_{n-2}} l_3 = a + \frac{F_{n-4}}{F_n} l_0$$

$$x_2 = a + b - x_1$$

Fibonači u opštim brojevima:

$$L_n = \frac{F_n}{F_n} \cdot L_0 = \frac{1}{F_n} L_0$$

L_n = dužina intervala posle n iteracija

L_0 = početna dužina

- Prvi fibonačijev broj $F_1 = 1$

Kriterijum zaustavljanja:

$$L_n < \varepsilon \Rightarrow \varepsilon > \frac{L_0}{F_n} \Rightarrow \underbrace{F_n > \frac{L_0}{\varepsilon}}$$

- Na osnovu ovog izraza znamo broj iteracija unapred

npr : $\frac{L_0}{\varepsilon} = 10$

Prvi fib. broj > 10 je 13 tj. 7. po redu

$\Rightarrow n = 7$

Zlatni presek

$\frac{F_n}{F_{n-1}} = \varphi \rightarrow$ Fibonačijev broj

$$\frac{F_{n-2}}{F_n} = \frac{F_{n-1}}{F_n} \cdot \frac{F_{n-2}}{F_{n-1}} = \frac{1}{\varphi^2}$$

$$\frac{F_{n-3}}{F_n} = \frac{1}{\varphi^3}$$

$$\frac{F_{n-k}}{F_n} = \frac{1}{\varphi^k}$$

MANA : ne znamo početni broj iteracija

Metod najbržeg pada

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

- Gradijent predstavlja pravac najbržeg uspona, negativni gradijent predstavlja pravac najbržeg pada. Njega koristimo da pronademo minimum višedim fje. U svakoj iteraciji tekuće rešenje se pomera u pravcu neg. grad.

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

- Algoritam:

1. Inicijalizacija:

x_0 = početno pogađanje

$\eta > 0$ = veličina koraka

$\epsilon > 0$ = tolerancija

N = maksimalan br koraka

2. Iteracije:

$$x_{k+1} = x_k - \eta \nabla f(x_k)$$

3. Kriterijum zaustavljanja:

$$\|\nabla f(x_k)\| \leq \epsilon \quad \text{ili} \quad \text{dostižemo max br iteracija } (N)$$

- Lokalni optimumi su problem za sve grad. metode

Gradijent sa momentom

$$\eta_k = w \eta_{k-1} + \eta \nabla f(x_k)$$

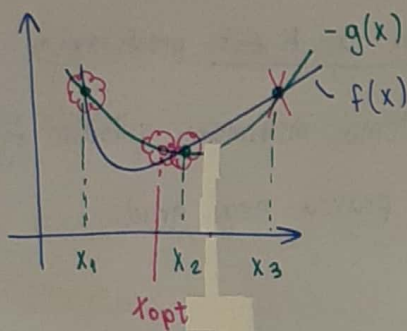
$$x_{k+1} = x_k - \eta_k$$

INERCIJA \rightarrow PAMTI MO PRETHODNI KORAK

- Smanjuje oscilacije
- Sposoban da prođe kroz prev. tačke za razliku od najbržeg pada



Aproksimacija polinomom



$$f(x) \approx ax^2 + bx + c$$

$$ax_1^2 + bx_1 + c = f(x_1)$$

$$ax_2^2 + bx_2 + c = f(x_2)$$

$$ax_3^2 + bx_3 + c = f(x_3)$$

$$\left. \begin{array}{l} ax_1^2 + bx_1 + c = f(x_1) \\ ax_2^2 + bx_2 + c = f(x_2) \\ ax_3^2 + bx_3 + c = f(x_3) \end{array} \right\} \rightarrow a, b, c \rightarrow g(x) = ax^2 + bx + c$$

$$g'(x) = 0 \leftarrow \text{optimum}$$

$$g'(x) = 2ax + b = 0$$

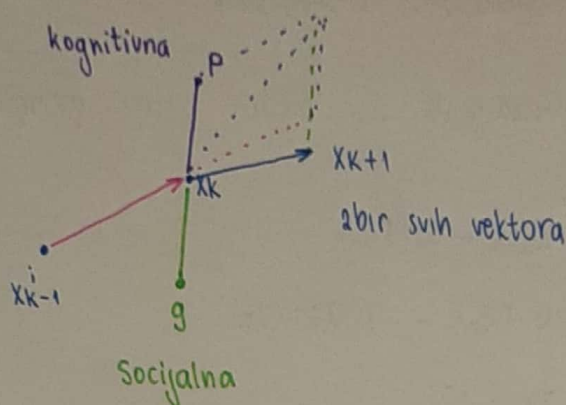
$$x = -\frac{b}{2a} = x_{\text{opt}}$$

- Ponavljamo postupak samo što menjamo tačke svaki put.

Kriterijum zaustavljanja : $|g(x_{\text{opt}}) - f(x_{\text{opt}})| < \varepsilon$

Optimizacija rojem čestica (PSO)

- **čestica** = potencijalno rešenje
- **roj** = skup čestica



- **pbest** = personal best

- **gbest** = global best

- Čestice imaju sposobnost memorisanja pbest, komunikacije sa drugim česticama i gbest se pamti na nivou celog roja

Algoritam

1. Razbacamo čestice na random početne pozicije. Na taj način svaka čestica će pretražiti po jedan deo i naći globalni minimum, a neće stati kod nekog lokalnog koji nije najbolje rešenje.

2. $x_{k+1}^i = x_k^i + v_{k+1}^i$

k = br iteracija

i = indeks određene čestice

$$v_{k+1}^i = \underbrace{w \cdot v_k^i}_{\text{inercija}} + \underbrace{c_p r_p (p^i - x_k^i)}_{\text{kognitivna komponenta}} + \underbrace{c_g r_g (g - x_k^i)}_{\text{socijalna komponenta}}$$

inercija - na kretanje utiče to kako se čestica ranije kretala

kognitivna komponenta - "pojedinačno" najbolje iskustvo

socijalna komponenta - globalno najbolje rešenje

w = faktor inercije $0.9 \rightarrow 0.4$

c_p = kognitivni faktor $2.5 \rightarrow 0.5$

c_g = socijalni faktor $0.5 \rightarrow 2.5$

r_p, r_g ∈ rand [0,1]

3. Ponavljamo 2. unapred određen broj iteracija

GENETSKI ALGORITAM

jedinka = potencijalno rešenje

fja prilagodivosti = k.o.

populacija = skup jedinki

generacija = iteracija

Jedinke se sastoje od gena = hromozoma

- GA opisuje evoluciju tj. prirodnu selekc.

ALGORITAM

1. Inicijalizacija → N jedinki

- Razbacane jedinke na prostoru koji treba da pretražimo (domenu)
- Na taj način pretražujemo ceo prostor, a ne samo neke delove

2. Selekcija → $\frac{N}{2}$ parova roditelja (*)

- sortiranje, tiket, ulet, ulet sa rangiranjem...

3. Ukrštanje → N dece (potomaka) (*)

- svaki par roditelja ima par dece
ukupno: 2N

4* Mutacija → "mutirane" jedinke (*)

- ako je ispunjen uslov

5. Elitizam → N jedinki

- Bismo N jedinki da "žive", N uklanjamo. Preživeće one jedinke koje su bolje prilagođene

PONAVLJAMO 2-5 dok se ne ispunji kriterijum

6. Nova generacija → najbolja jedinka

- optimum

*) Ruletska selekcija sa rangiranjem

| X | F(x) | rank | rand | score |
|---|------|------|------|-------|
| A | 5 | 2 | 0.8 | 1.6 |
| B | 2500 | 4 | 0.2 | 0.8 |
| C | 500 | 3 | 0.1 | 0.3 |
| D | 0.01 | 1 | 0.4 | 0.4 |

- Roditelji su oni koji imaju najbolji score.

- Svaka jedinka ima šansu da bude roditelj, makar ona bila mala, nije = 0

- Na ovaj način izbegavamo pojavu superjedinki

*) Binarno ukrštanje

r1 : 0010 | 1101
r2 : 0101 | 1010

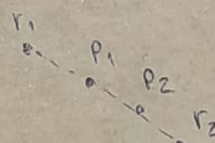
p1 : 0010 1010

p2 : 0101 1101

ukrštanje u jednoj tački:

$r = \text{rand} \cdot \text{int}(0, \text{dužina jedinke})$

*) Realno ukrštanje



$a = \text{rand}(0, 1)$

$p_1 = a r_1 + (1-a) r_2$

$p_2 = (1-a) r_1 + a r_2$

*) Binarna mut.

1) if $\text{rand}(0, 1) < \text{mut}$

0010
→ 0110

*) Realna mut.

$\text{Dmut} = \text{rand}(-1, 1) \cdot a$

a = širina mut.

2) inverzija

10111
↓
11101

③ Убрзани градиент - Нестрога

⇒ користи се "булџ" такву да би брже интерпрети кроз априори

$$X'_k = X_{k-1} - \omega V_{k-1}$$

$$V_k = \omega V_{k-1} + \gamma \nabla f(X'_k)$$

→ градиент булџе такве
утичуће на интерпрет

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

⇒ директније, мање осцилација

⇒ морано пазити на параметре

④ ADAGRAD

⇒ адаптивни градиент

⇒ adaptive gradient

$$g_{ki} = \nabla f(X_k)_i = \frac{\partial f(X_k)}{\partial X_i}$$

$$G_{ki} = \sum_{j=0}^k g_{ji}^2 \Rightarrow \text{сума градијената до сада}$$

$$X_{k+1} = X_{ki} - \frac{\gamma}{\sqrt{G_{ki} + \epsilon_1}} g_{ki}$$

Малино: брже → брже кретање
пално: брже кретање

⇒ иако на почетку функционисање, временом неће бити идеално јер
због сле градијената, што "генерално" показује
идеално → последњих неколико итерација, а не сле

⑤ ADAM

⇒ најчешће се користи

⇒ прилично адаптивно

$$\begin{aligned} m_k &= w_1 m_{k-1} + (1-w_1) g_k \\ v_k &= w_2 v_{k-1} + (1-w_2) g_k^2 \end{aligned} \quad \left\{ \begin{aligned} \hat{m}_k &= \frac{m_k}{1-w_1} \\ \hat{v}_k &= \frac{v_k}{1-w_2} \end{aligned} \right.$$

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