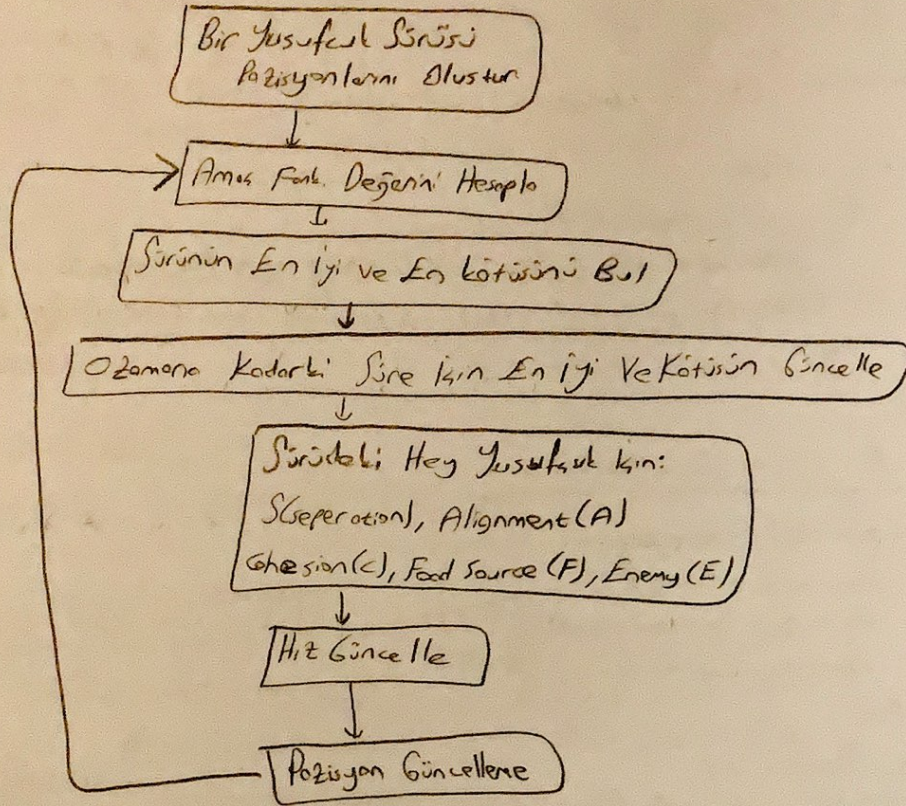


Yusufçuk (Dragonfly) Algoritması - Matlab

- Pso'ya çok benziyor. Daha çok global arama ağırlıklı işlen yapıyor.



→ Current Fakler → Mew → Function → dragonfly.m

$$\min f(x) = \sum x_i^2 = \|x\|^2 \quad [-5, 5] \rightarrow \text{Aralık} \quad \text{Problemimiz}$$

$$d=5 \quad 0.25 \quad 4.5 \quad 15 \quad -4 \quad -3$$

$$= (0.25)^2 + (4.5)^2 + (15)^2 + (-4)^2 + (-3)^2$$

→ Amacımız sifira yakınlasmak.

(---) → 1. çözüm

(---) → 2. çözüm

(---) → n. çözüm

(n x d)

• Önceligiimiz bunu olusturmak.
• Yusufkuk sürüsünü olusturmak.
(n = satır sayısı, sürü sayısı)
(d = sütun sayısı, boyut)

- suru = unifrnd (as, us, [surusayisi boyut]); // baslangic populasyonu olusturduk

- amac = zeros (surusayisi, 1);

- for i=1: surusayisi

amac(i) = sum (suru(i,:).^2);

end

// Amac Fonk hesapliyoruz.

$$\text{amac} = \begin{bmatrix} - \\ - \\ - \\ - \end{bmatrix} \text{surusayisi} \times 1$$

① Seperation = yusufkukların birbirine garmaması ayrı ayrı durması işin.

$$S_i = - \sum_{j=1}^N X_i - X_{j,i} \rightarrow \text{kendi pozisyonu} \rightarrow \text{komsuların n pozisyonu}$$

② alignent = birlikte usacaklar yani hızları birbirine yakın olmak.

$$A_i = \frac{\sum_{j=1}^N V_j}{N} \rightarrow \text{Tüm komsuların hız ortalaması}$$

③ Chosen = pozisyonları birbirine yakın olmalı.

$$C_i = \frac{\sum_{j=1}^N X_{j,i}}{N} - X_i \rightarrow \text{komsuların pozisyon ortalaması}$$

④ Food Force = Yemek kaynağı. En iyi çözümü simgeler.

$$F_i = X^+ - X$$

⑤ Enemy = Düşman. En kötü çözümü simgeler.

$$E_i = X^- + X$$

- $enkucuk = \min(amac); // Amas fonk. en küçük değeri bulduk.$
 $idx = \text{find}(amac == enkucuk); // en küçük değeri veren index bulduk.$
 $? idx = idx(1);$
 $Yemek = \text{Suru}(idx, :); // En iyi sonucu.$

- $enbuyuk = \max(amac); // Amas fonk. en büyük değeri bulduk.$
 $idx = \text{find}(amac == enbuyuk); // En büyük değeri veren index.$
 $? idx = idx(1);$
 $dusman = \text{Suru}(idx, :); // En kötü sonucu.$

$\Rightarrow S, A, C, y, D$
 Hız
 Yer Değiştirme

$$V = S_{xs} + A_{x0} + C_{xL}$$

Hız Separation Alignment Chaisen

(pozisyon) $X_1^{(1)} = [1 \ 2 \ 1 \ 0 \ 2]$ // X_1 çözümünün 1. Zamanındaki değeri

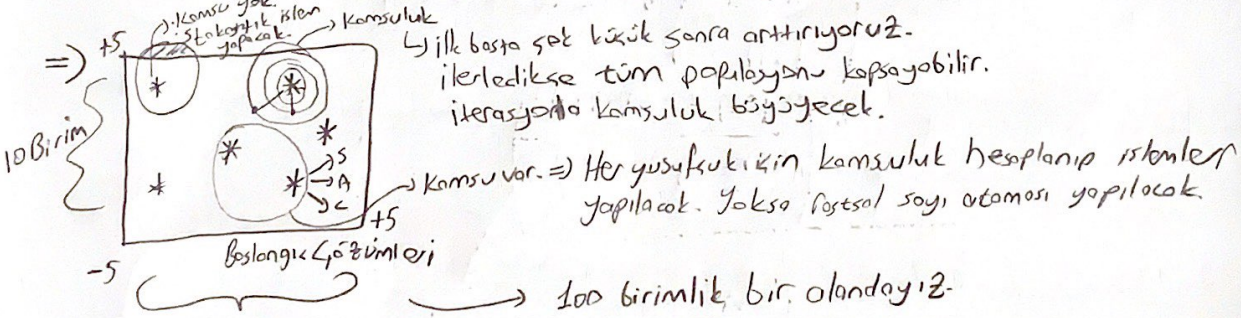
$$X_1^{(2)} = V + \vec{y} \cdot y + \vec{D} \cdot d + w \cdot \Delta x$$

Yemek katsayısı Düşman katsayısı Eylemsizlik katsayısı

$-S_s$ $-A_a$ $-C_c$ Bunlar hesaplanacak
 Hız gelecektir Hesaplanacak
 $-y_y$ $-D_d$ $\Delta x \rightarrow$ pozisyon değeri 2

$S, A, C, y, d, w \rightarrow$ Bunlar katsayılar, biz gireceğiz.

- $hiz = \text{zeros}(\text{surusayisi}, \text{boyut}); // hizin kalibi olusturuldu.$
 $\text{deltaX} = \text{zeros}(\text{surusayisi}, \text{boyut}); // yer degistirmenin kalibi olusturuldu.$



$$15 - 5 = (5) - (-5)$$

$$= 10$$

Problem aralığı



max iterasyon \rightarrow yani max iterasyon neyse
 o kadar parçaya bölmeliyiz.

→ Squareform(pdist(suru))

Sürs elemanlarının uzaklıklarını hesaplar.

Hesaplanan sonucu matrise çevirir.

Kare ve simetrik bir matris elde ederiz.

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}_{n \times n}$$

$A = [1, 2, 3]$

$\text{Setdiff}(A, 1) = 2, 3$

- iterasyon = 1; // Bu esit parçalara göre arttırılacak eniyiterasyon (iterasyon) = en küçük;

while iterasyon <= maksiterasyon

uzunluk = squareform(pdist(suru)); // komsuluk hesabı yapılıyor.

komsuluk = iterasyon * (us-as) / maksiterasyon; // çevreyi hesaplıyoruz

for i = 1 : surusayisi

komsuların indexlerini bul. $\text{komsu} = \text{find}(\text{uzaklık}(i, :)) \leq \text{komsuluk}$; // yarıçap içinde başka komşu var mı? varsa indexini alıyoruz.

$\text{komsu} = \text{setdiff}(\text{komsu}, i)$; // komsu matrisinin i'nden kendinin indexini çıkarıyor.

if isempty(komsu) // komsu boş mu? dolu mu? onun kontrolü!

else

- $\text{komsu} = \text{suru}(\text{komsu}, :)$; // Sürdeki komsuları aldık

% indexlerini bildiğimiz komsuların kendilerini al

- $\text{komsularin}hi2i = hi2(\text{komsu}, :)$;

separation = - sum($\text{repmat}(\text{suru}(i, :), \text{size}(\text{komsular}, 1), 1) - \text{komsular}$);

$$-\sum_{i=1}^N x_i - x_j$$

kendi pozisyonu

j. eleman

Çıkarma işlemi yapacağımız için diğer matrisin boyutu kadar sıfırlamak lazım.

Sürünün satır sayısını komsulara eşitledik
Satır sayıları zaten eşit

% komsular ile birbirine çarpmamak için.

% Alignment: komsuların hızı eşit olsun.

$$A_i = \frac{\sum_{j=1}^N v_j}{N}$$

N tane komsunun hızını topla ve ortalamasını al.

- alignment = mean(komsularinhi2i);

% cohesion = komsularda pozisyonları yakın olsun.

$$C_i = \frac{\sum_{j=1}^N x_j}{N} - x$$

komsuların pozisyonları ortalamasından, kendini çıkar.

- cohesion = mean(komsular) - suru(i, :);

% i. yusufçuk hızını güncelle

- $hi2(i, :) = s * \text{separation} + a * \text{alignment} + c * \text{cohesion}$;

→ s, a, c katsayılarının belirlenmesi gerekir. Bunları biz belirliyoruz.

→ Genelde bunların toplamı 1 olacak şekilde verilir. $(0,2/0,4/0,2)$
 s a c

→ $\max \text{ hız} = \frac{us - as}{2}$

→ Bu hız geçmemeli

$\min \text{ hız} = -\frac{us - as}{2}$

→ Bu hız geçmemeli

- $\text{hız} (\text{hız} > (us - as)/2) = (us - as)/2$; // max. hız kontrolü yapıldı.

- $\text{hız} (\text{hız} < (as - us)/2) = -(as - us)/2$; // min hız. //

→ $F_i = (X^+ - X)$

En iyi sonuç

yemek

En iyi sonuçla

fark, kaptırmalığız!!

→ $E_i = (X^- + X)$

En kötü sonuç

düşman

En kötü sonuçla

fark, aşmalığız!!

- $\text{yemek yonu} = \text{yemek} - \text{suru}(i, 1);$

$\text{dusman yonu} = \text{dusman} + \text{suru}(i, 1);$

$\text{deltax}(i, 1) = \text{hız}(i, 1) + \text{yemek yonu} * u + \text{dusman yonu} * d + \text{deltax}(i, 1) * w;$

Sabit katsayılar.

eylanış katsayısı

Else kısmı bu kadar. (komsu var)

end

Komsu yoksa:

→ $X_{t+1} = X_t + \text{Levy}(d) * X_t$ → Şuanki konum

Δx

$\text{Levy}(x) = (0.01) * \left(\frac{r_1 + \sigma}{|r_2|^{1/\beta}} \right)$ → $(r_1, r_2 = (0,1) \text{ rastgele sayı})$

$\sigma = \left(\frac{\Gamma(1+\beta) * \sin(\frac{\pi\beta}{2})}{\Gamma(\frac{1+\beta}{2}) * \beta * 2^{(\frac{\beta-1}{2})}} \right)^{1/\beta}$ where $\Gamma(x) = (x-1)!$

gamma tam sayı ise $(x-1)!$ olarak düşün.

*. Problemin boyutu azaltıldıysa ve iterasyon sayısı arttırdıysa sonuçlar daha minimize olacaktır.

*. Çıkan sonucu direkt kullanmak önerilmez. Daha sonra evrensel benzetimi; gibi algoritmalarla birleştirme yapılabilir.


```

if isempty(Lamsu)
    %sigma(s) hesabı:
    pay = gamma(1+beta) * sin(pi * beta / 2);
    payda = gamma((1+beta)/2 + beta + 2^((beta-1)/2));
    sigma = (pay/payda)^(1/beta);

    Levy = 0.01 * unifrnd(0,1) * sigma / (unifrnd(0,1)^(1/beta));

    %Delta x hesabı:
    delta_x(i,:) = Levy * suru(i,:);

    --else
    ) Komsu Varısa
end

```

→ Komsu Yoksa

```

end
suru = suru + delta_x;
suru(suru > us) = us; // Surunun üst sınırından büyük olan elemanlarını üst sınıra eşitle.
suru(suru < as) = as; // alt // küçült // alt // ".

```

%amaç fonk. değerini bul.

```

for i = 1 : suru_sayisi
    amac(i) = sum(suru(i,:).^2);
end

if min(amac) < en_kucuk
    en_kucuk = min(amac);
    idx = find(amac == en_kucuk); // Tüm iterasyonlardaki en küçüğü bul.
    idx = idx(1); // Bir sek değer olabilir, bunlardan ilkini al.
    en_germek = suru(idx,:); // en iyi sonucu değiştirdik.
end

```

```

if max(amac) > en_buyuk
    en_buyuk = max(amac);
    idx = find(amac == en_buyuk);
    idx = idx(1);
    dusman = suru(idx,:);
end

```

```

iterasyon = iterasyon + 1;
en_yeni_iterasyon(iterasyon) = en_kucuk;
--end // while'in endi.
plot(en_yeni_iterasyon, 'LineWidth', 2); // Bulunan sonuçları çizdirir.
end // fonksiyonun endi.

```

∞