

# Zeki Optimizasyon Teknikleri Intelligent Optimization Techniques

Hazırlayan: M. Ali Akcayol  
Gazi Üniversitesi  
Bilgisayar Mühendisliği Bölümü

Bu dersin sunumları, "Singiresu S. Rao, Engineering Optimization: Theory and Practice, Wiley, 2009." kitabı kullanılarak hazırlanmıştır.

## İçerik

---

- ▶ Rastgele arama
- ▶ Stokastik hill climbing
- ▶ İteratif lokal arama
- ▶ Tabu arama

## Rastgele arama

- ▶ Rastgele arama (**random search**) algoritması, **doğrudan arama yöntemidir** (ek bilgiye gerek duymaz, amaç fonksiyonu gradyan değeri vb.).
- ▶ Sürekli domain'de arama yapmak için **türeve ihtiyaç duymaz**.
- ▶ Tüm arama uzayında **uniform olasılık dağılımına göre örnekleme yapılır**.

---

Pseudocode for Random Search.

---

**Input:** NumIterations, ProblemSize, SearchSpace  
**Output:** Best

```
1 Best ← ∅;
2 foreach iteri ∈ NumIterations do
3   | candidatei ← RandomSolution(ProblemSize, SearchSpace);
4   | if Cost(candidatei) < Cost(Best) then
5   |   | Best ← candidatei;
6   | end
7 end
8 return Best;
```

---

3

## Rastgele arama

### Sezgiseller

- ▶ Rastgele arama, sadece **aday çözüm oluşturma** ve **aday çözümü değerlendirme fonksiyonlarına** ihtiyaç duyar.
- ▶ Rastgele aramada, **hafıza yoktur** ve **geçmişten bağımsız** bir şekilde **örnekleme yapar** (**blindly resample**).
- ▶ Rastgele arama **düşük boyutlu arama uzaylarında** makul bir sürede **optimal çözüme yakınsama yapabilir**.
- ▶ **Aday çözüm oluşturma yöntemi probleme özgüdür** ve çok iyi belirlenmesi gerekir.
- ▶ **Rastgele arama sonucu**, lokal arama yapan **başka bir algoritma için** (**Simple Hill Climbing**) **başlangıç olarak alınabilir**.

4

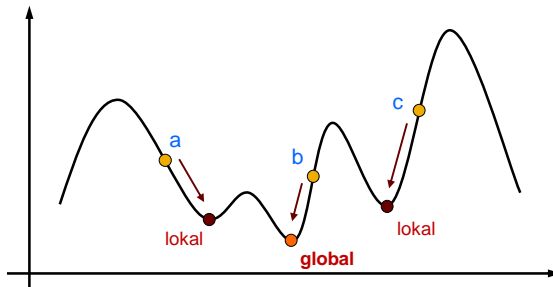
## İçerik

- ▶ Rastgele arama
- ▶ Stokastik hill climbing
- ▶ İteratif lokal arama
- ▶ Tabu arama

5

## Stokastik hill climbing

- ▶ Stokastik hill climbing algoritması **lokal optimizasyon yapar.**
- ▶ Stokastik hill climbing algoritması **doğrudan arama yapar** ve **sürekli domain'de** arama yapmak için **türeve ihtiyaç duymaz.**
- ▶ **Deterministik hill climbing** komşu çözümü **greedy** yaklaşımı ile belirler ve **lokal optimumda kalma olasılığı yüksektir.**



6

## Stokastik hill climbing

- ▶ **Basit hill climbing algoritmasının (deterministik) geliştirilmiş şeklidir.**

---

### Pseudocode for Stochastic Hill Climbing

---

```
Input:  $Iter_{max}$ , ProblemSize
Output: Current
1 Current  $\leftarrow$  RandomSolution(ProblemSize);
2 foreach  $iter_i \in Iter_{max}$  do
3   | Candidate  $\leftarrow$  RandomNeighbor(Current);
4   | if Cost(Candidate)  $\geq$  Cost(Current) then
5   |   | Current  $\leftarrow$  Candidate;
6   | end
7 end
8 return Current;
```

---

7

## Stokastik hill climbing

### Sezgiseller

- ▶ Stokastik hill climbing, komşulukların doğrudan gösterildiği **kesikli domain'de kullanılır.**
- ▶ Stokastik hill climbing **combinatorial optimizasyon** problemlerinin çözümünde kullanılır (**register atama, scheduling, timetabling, packet routing**).
- ▶ Algoritma, **sürekli domain'de** komşu aday çözüm tanımlamak için **adım boyutu belirlenerek kullanılabilir.**
- ▶ Stokastik hill climbing, **diğer global arama algoritmalarının çözümünün iyileştirilmesinde kullanılabilir.**
- ▶ Algoritma iyi düzeyde sonuç almak için **tekrarlı bir şekilde yeniden başlatılabilir** (Multiple Restart Hill Climbing).
- ▶ Algoritma **eş zamanlı çoklu aday çözüm oluşturularak kullanılabilir** (Parallel Hill Climbing).

8

## İçerik

- ▶ Rastgele arama
- ▶ Stokastik hill climbing
- ▶ **İteratif lokal arama**
- ▶ Tabu arama

9

## İteratif lokal arama

- ▶ İteratif lokal aramada, **çok sayıda aday komşu çözüm oluşturulur** ve lokal arama teknikleri ile **her birisi için lokal optimum bulunur**.
- ▶ Mevcut en iyi çözümün **sorun olan kısımlarını düzeltmek** için aday çözüm oluşturulur.

---

Pseudocode for Iterated Local Search.

---

```
Input:
Output:  $S_{best}$ 
1  $S_{best} \leftarrow \text{ConstructInitialSolution}()$ ;
2  $S_{best} \leftarrow \text{LocalSearch}()$ ;
3 SearchHistory  $\leftarrow S_{best}$ ;
4 while  $\neg \text{StopCondition}()$  do
5    $S_{candidate} \leftarrow \text{Perturbation}(S_{best}, \text{SearchHistory})$ ;
6    $S_{candidate} \leftarrow \text{LocalSearch}(S_{candidate})$ ;
7   SearchHistory  $\leftarrow S_{candidate}$ ;
8   if AcceptanceCriterion( $S_{best}, S_{candidate}, \text{SearchHistory}$ ) then
9      $S_{best} \leftarrow S_{candidate}$ ;
10  end
11 end
12 return  $S_{best}$ ;
```

10

## İteratif lokal arama

---

### Sezgiseller

- ▶ İteratif lokal arama, **kesikli domain'de combinatorial optimizasyon problemlerine** uygulanır.
- ▶ **Perturbation** fonksiyonu, **mevcut en iyi çözümü** geçmiş bilgileri kullanarak **sezgisel olarak değiştirir.**
- ▶ **Perturbation** fonksiyonu, **probleme özgüdür.**
- ▶ **Başlangıç** noktası **rastgele** veya önceki bilgilere göre **heuristic seçilebilir.**
- ▶ Aday çözümün kabul edilme şartı, **mevcut en iyiden daha iyi olmasıdır.**

11

## İçerik

---

- ▶ Rastgele arama
- ▶ Stokastik hill climbing
- ▶ İteratif lokal arama
- ▶ **Tabu arama**

12

## Tabu arama

- ▶ 1986 yılında Fred W. Glover tarafından geliştirilmiştir.
- ▶ **Lokal minimumu elimine edebilir ve global minimumu bulabilir.**
- ▶ Tabu arama, **kısa dönemli ve uzun dönemli hafızaya sahiptir.**
- ▶ **Kısa dönemli hafızada, yakın zamanda ziyaret edilen çözümlere ilişkin bilgi tutulur** ve kısa süre içinde tekrarlanması önlenir.
- ▶ **Uzun dönemli hafızada, algoritmanın başlangıcından itibaren elde edilen iyi çözümlere ilişkin bilgi tutulur.**
- ▶ Değerlendirme fonksiyonu kullanılarak **her iterasyon için en iyi komşu çözüm bulunur.**

13

## Tabu arama

- ▶ **Tabu listesi kullanılarak kabul edilebilir değişimler kısıtlanır.**
- ▶ Böylece, mevcut çözümden hangi komşu çözümlere geçiş yapılabileceği belirlenir.
- ▶ Tabu listesi kullanılarak daha **önceki çözümlerin tekrar edilmesi (cycling problem) engellenir.**
- ▶ **Tabu listesi her iterasyonda güncellenir, ekleme ve çıkarma yapılabilir.**
- ▶ Tabu listesine yeni ekleme ve var olanı çıkarma işlemleri **önceden belirlenmiş kurallara göre yapılır.**

14

## Tabu arama

### Parametreler

- ▶ Başlangıç çözümü
  - ▶ **Rastgele, önceki deneyimlere göre** veya bir algoritma ile seçilebilir.
- ▶ Yeni komşu çözüm oluşturma fonksiyonu
  - ▶ **Problem yapısına bağlıdır** ve performansı doğrudan etkiler.
  - ▶ Bir değişkende değişiklik yapılarak yeni çözüm kümesi oluşturulur.
- ▶ Kısa dönemli hafıza (tabu listesi)
  - ▶ **Arama sırasında karşılaşılan durumları tutar** ve yakın zamanda tekrarını önler.
  - ▶ **Belirli süre sonra** tabu olan **olaylar listeden çıkarılır.**
  - ▶ Genellikle listeye ilk giren ilk çıkar stratejisi (**FIFO**) uygulanır.

15

## Tabu arama

### Parametreler

- ▶ Uzun dönem hafıza
  - ▶ **Bulunan en iyi çözümü tutar.**
  - ▶ Arama süresince bulunmuş **elit çözümleri tutar.**
- ▶ Tabu yıkma kriterleri
  - ▶ **Belirlenen kriterler sağlandığında** bir komşu çözüm **tabu listesinden çıkarılır** ve yeni çözüm olarak alınır.
  - ▶ Mevcut çözümden **daha iyi bir çözüm** tabu da olsa alınır.
- ▶ Algoritmayı durdurma şartları
  - ▶ **Belirli bir iterasyona ulaşıldığında** sonlanır.
  - ▶ **Daha iyi çözüm bulunamadığında** sonlanır.

16



## Tabu arama

---

### Yeni çözüm oluşturma

- ▶ **Mevcut çözümden daha iyi bir çözüme geçiş yapılır.**
- ▶ Yeni çözümü oluşturan olası değişimler;
  - ▶ Seçilen bir  $x_j$  değişkeninin **0 değerinden 1 değerine değişmesi.**
  - ▶ Seçilen bir  $x_k$  değişkeninin **1 değerinden 0 değerine değişmesi.**
  - ▶  $f(x)$  amaç fonksiyonu değerinden  $f(x')$  amaç fonksiyonu değerine değişmesi.
  - ▶ Tanımlanan bir  $g$  fonksiyonunun  $g(x)$  değerinden  $g(x')$  değerine değişmesi.

17

## Tabu arama

---

### Kısa dönemli hafıza

- ▶ Kısa süre önce karşılaşılan bilgileri tutar.
- ▶ **Önceki çözümlere** kısa sürede tekrar **dönüşü engeller.**
- ▶ **Her iterasyonda yenilenir.**
- ▶ **Yeni yapılan çözüm geçişlerinin tersini tabu yapar.**
- ▶ Her yeni tabu için **tabu süresi ( $t$ ) atanır** ve  $i$ .iterasyonda eklenen tabu durumu  $i+t$  **süresi sonunda kaldırılır.**

18

## Tabu arama

### Uzun dönemli hafıza

- ▶ **Aramayı iyileştirir** ve aşağıdaki özelliklere sahiptir;
  - ▶ **Elit çözümlerin** ve niteliklerin **listesini tutar.**
  - ▶ İlerde bu elit çözümleri oluşturan niteliklere yeniden dönüş yaparak **bu bölgelerin daha detaylı araştırılmasını sağlar.**

19

## Tabu arama

### Tabu kısıtlamaları

- ▶ **İstenmeyen çözüm değişimi** ve **yasakları** uygulamak için kullanılır.
- ▶ Herhangi bir iterasyonda,  $x_k$  **çözümünden**  $x_{k+1}$  **çözümüne geçildiğinde**, bu **çözümün tersi tabu yapılabilir.**
- ▶ Örnek kısıtlamalar:
  - ▶  $x_j$  değişkeninin **1 değerinden 0 değerine değişmesi**  
(daha önce 0 değerinden 1 değerine değişmişse)
  - ▶  $x_j$  değişkeninin **0 değerinden 1 değerine değişmesi**  
(daha önce 1 değerinden 0 değerine değişmişse)
  - ▶ Tanımlanmış bir  $g(x)$  **fonksiyonunun**  $y_k$  **değerinden**  $y_n$  **değerine değişmesi**  
(daha önce  $y_n$  değerinden  $y_k$  değerine değişmişse)

20

## Tabu arama

### Tabu süresi belirleme

- ▶ **Tabu süresi çok kısa ise, arama sürekli yerel optimumlarda gerçekleşir.**
- ▶ **Tabu süresi çok uzun ise, hareketlerin çoğu tabu olduğundan bulunan çözümlerin kalitesi düşer.**
  - ▶ **Statik:** Sabit bir değer seçilir ( $t = 7$  veya  $t = \sqrt{n}$  gibi) ( $n$  problem boyutunun bir ölçüsüdür, olası aday çözüm sayısı).
  - ▶ **Basit dinamik:**  $t_{min}$  ve  $t_{max}$  sınırları **arasında** sistematik veya rastgele bir sayı seçilerek  $t$  değeri belirlenir.  $t_{min}$  ve  $t_{max}$  statik değer ataması ile seçilebilir.
  - ▶ **Niteliğe bağlı:**  $t_{min}$  ve  $t_{max}$  niteliğin kalitesine bağlı olarak dinamik olarak belirlenir.  $t$  değeri basit dinamik kuraldaki gibi seçilebilir.

21

## Tabu arama

### Tabu yıkma şartları

- ▶ Tabu yıkma şartları oluşursa, tabu olan bir geçişin yapılması sağlanır.
- ▶ Yokluğa göre tabu kaldırma
  - ▶ **Tüm mümkün hareketler tabu ise, tabu süresinin bitmesi en yakın olan alınır.**
- ▶ Amaca göre tabu kaldırma
  - ▶ **En iyi çözümden daha iyi çözüm veren hareket** tabu olsa da alınır.
- ▶ Etkiye göre tabu kaldırma
  - ▶ Düşük etkili bir hareket, **yüksek etkili bir harekete yol açacaksa** tabu olsa da seçilir.

22

## Tabu arama

### Algoritmayı sonlandırma şartları

- ▶ Optimum çözümü bilinen problemlerde **optimum sonucun bulunması.**
- ▶ Belirlenmiş olan **maksimum iterasyona ulaşılması.**
- ▶ Mevcut en iyi çözümde **belirli bir süre daha fazla iyileştirme yapılamaması.**

23

## Tabu arama

### Tabu Search Pseudo Code

```
Sbest Tabu_Search(TabuList)
begin
  Scurrent, Scandidate, Sbest ← ConstructInitialSolutions();
  LongTermMemory (LTM) ← InitializeMemoryLTM();
  ShortTermMemory (STM) ← InitializeMemorySTM();

  repeat
    Scandidate = SelectBestNeighbor();

    if ((not move(STM, Scandidate)) OR (Aspiration(Scandidate)))
    then
      Scurrent = Scandidate;
      Sbest = UpdateBest(Sbest, Scandidate)
      STM = UpdateShortTermMemory(STM + Scurrent)
      LTM = UpdateLongTermMemory(LTM + Sbest)
    end if
  until StopCondition()

  return Sbest
end
```

24

## Ödev

---

- ▶ Tabu arama algoritmasının uygulamasını içeren bir makale araştırma ödevi hazırlayınız.