

# 1 Gezgin Satıcı Problemi (Traveling Salesman Problem, TSP) – Giriş

## 1.1 TSP Probleminin Tanımı

Gezgin Satıcı Problemi (TSP), bir satıcının belirli bir şehirden başlayarak **her bir şehri yalnızca bir kez** ziyaret ettikten sonra **tekrar başlangıç noktasına** döndüğü **en kısa rotayı** bulma problemidir. Başka bir deyişle, TSP, verilen  $n$  adet şehir (düğüm) ve bu şehirler arasındaki mesafeler veya maliyetlerle tanımlanan bir ağ içerisinde, toplam yol uzunluğunu (veya maliyeti) minimize eden **kapalı bir tur** (rota) arayışıdır.

Matematiksel bakımdan, TSP şehirlerin düğümler; şehirlerarası yolların kenarlar olarak temsil edildiği bir çizge üzerinde **en kısa Hamilton döngüsünü** (her düğümü tam bir kez ziyaret edip başlangıç noktasına dönen yol) bulmayı hedefler. TSP farklı biçimlerde matematiksel olarak modellenenir. Örneğin bir *tamsayılı doğrusal programlama* (integer linear programming) problemi şeklinde ifade edilmesi yaygındır ve bu kapsamda **Miller–Tucker–Zemlin (MTZ)** ile **Dantzig–Fulkerson–Johnson (DFJ)** gibi formülasyonlar öne çıkar.

Bu modellerde, her şehrin sadece bir defa ziyaret edilmesi ve başlangıç noktasına geri dönülmesi, karar değişkenleri ve kısıtlar yardımıyla sağlanır. MTZ ve DFJ formülasyonları, özellikle **alt turları** engelleyen kısıtlar sayesinde tek bir Hamilton turu elde edilmesini garanti eder. Dolayısıyla TSP, hem sezgisel bir rota optimizasyonu yaklaşımıyla anlaşılabilir hem de katı matematiksel kısıtlarla modellenen bir problemidir.

## 1.2 TSP’nin Önemi

TSP, **hesaplama kuramında** ve **optimizasyon** alanında önemli bir yere sahip olup, **NP-zor (NP-hard)** problemler sınıfında bulunur. Dolayısıyla şehir sayısı arttıkça (özellikle büyük  $n$  değerlerinde) tam çözüm bulmak üstel (exponential) karmaşıklığa yol açtığından **pratik olarak imkânsız** hale gelebilir. Bunun yanı sıra TSP,  **$P = NP?$**  gibi büyük tartışmaların odak noktalarından biri olarak **teorik bilgisayar bilimi** açısından da merkezi bir konumdadır.

TSP’nin bir diğer önemli noktası, **araştırma ve karşılaştırma** çalışmalarında bir mihenk taşı (benchmark) görevi görmesidir. Özellikle **yöneylem araştırması** ve **meta-sezgisel (metaheuristic) algoritmalar** alanında, yeni geliştirilen yöntemlerin test edilmesi için ilk başvurulanan klasik problemlerdendir. TSP ayrıca, **kombinatoriyal optimizasyon** ve **graf teorisi** konularında önemli bir referans noktasıdır.

## 1.3 Gerçek Hayattaki Uygulamaları

TSP, soyut tanımına rağmen çeşitli sektörlerde ve gerçek hayattaki uygulamalarda sıkça karşımıza çıkar. Aşağıda bunlardan bazıları özetlenmiştir:

- **Lojistik ve Ulaşım:** Kargo veya teslimat şirketlerinin bir depodan çıkıp farklı müşteri noktalarına uğrayıp tekrar depoya dönmesini planlama. Servis araçları, otobüsler veya benzeri taşıtların durak rotalarının optimize edilmesi.

- **Devre Üretimi (Mikroçip ve PCB Tasarımı):** PCB üretiminde, matkap makinesinin delme sıralamasını belirleme. Mikroçip wafer'larında işlem noktalarının sıralanması. Bu sayede üretim süresi ve makine ayar değişiklikleri minimize edilir.
- **Robotik ve Otomasyon:** Otonom robotların depo içindeki raflardan ürün toplama rotası veya boya/bakım robotlarının farklı noktalara uğrayıp başlangıç pozisyonuna dönmesi.
- **Biyoinformatik (DNA Dizileme):** DNA fragmanlarının örtüşme oranlarına dayalı olarak doğru sıralamasını bulma (sequence assembly). Büyük genetik verileri sıralarken, TSP benzeri yöntemlerle en uyumlu sıralama hedeflenir.

## 2 Literatürde TSP İçin Yapılan Bazı Araştırmalar

### 2.1 TSP Problemi İçin Yeni Bir Kaos Serçesi Arama Algoritması (*A Novel Chaos Sparrow Search Algorithm for TSP Problem*)

Bu çalışmada, Gezgin Satıcı Problemi için geliştirilen **Yeni Kaos Serçesi Arama Algoritması (NCSSA)** tanıtılmıştır. NCSSA, *kaotik başlangıç*, gelişmiş konum güncelleme ve çeşitli mutasyon stratejileri ile yerel optimumlardan kaçınmayı hedeflemektedir. TSPLIB verileriyle yapılan karşılaştırmalarda, NCSSA hem **çözüm doğruluğu** hem de **hız** açısından ACO ve DBA algoritmalarına üstünlük sağlamıştır. Yöntem, gerçek dünya uygulamaları için etkili bir optimizasyon aracı olarak öne çıkmaktadır.

(İlgili IEEE Xplore Kaynağı için bkz. [1])

### 2.2 TSP'yi Maksimize Etme Uygulamalarına Çözüm Olarak En İyi Hamilton Döngüsünü Bulmak (*Finding the Best Hamiltonian Cycle as a Solution to Applications of Maximizing the TSP*)

Bu çalışma, **Max TSP** için geliştirilen **SAMA algoritmasını** tanıtmaktadır. SAMA, tam ve ağırlıklı grafiklerde optimal veya optimal yakın **Hamilton döngüsü** bulmayı amaçlayan, sistematik ve verimli bir yaklaşımdır. K6 grafiği üzerindeki deneyler, SAMA'nın geleneksel yöntemlere kıyasla **daha kaliteli ve hızlı** çözümler ürettiğini göstermektedir. Böylece Max TSP gibi **NP-zor** problemler için etkili bir alternatif sunulur.

(İlgili IEEE Xplore Kaynağı için bkz. [2])

### 2.3 Genetik Algoritma Tabanlı TSP Algoritması (*Genetic Algorithm-based TSP Algorithm*)

Burada, Gezgin Satıcı Problemi'nin çözümünde **genetik algoritmanın**, geleneksel dinamik programlama yöntemine göre **daha kısa rotalar** ve **daha yüksek verimlilik** sağladığı gösterilmektedir. 31 şehirli veri seti üzerinde yapılan deneylerde, genetik algoritma daha **kısa**

ve **çakışmasız** çözümler üretmiştir. Bu bulgular, GA'nın TSP gibi **NP-tam** problemler için önemli bir alternatif olduğuna işaret etmektedir.

(İlgili IEEE Xplore Kaynağı için bkz. [3])

## 2.4 Sezgisel Tekniklerin Karşılaştırılması: TSP Örneği (*Comparison of Heuristic Techniques: A Case of TSP*)

Bu çalışma, TSP çözümünde yaygın olarak kullanılan üç sezgisel algoritmayı – **Genetik Algoritma (GA)**, **Uyum Arama Algoritması (HSA)** ve **Firefly Algoritması (FA)** – karşılaştırmaktadır. Deneysel sonuçlar:

- FA'nın küçük ölçekli TSP problemlerinde başarılı olduğunu,
- GA'nın ise büyük veri setlerinde **daha istikrarlı** ve **daha başarılı** sonuçlar verdiğini göstermektedir. Dolayısıyla TSP çözümlerinde algoritma seçiminin **problem boyutu** ve **yapısına** göre dikkatle yapılması gerektiği ortaya konmuştur.

(İlgili IEEE Xplore Kaynağı için bkz. [4])

## 2.5 Uyarlanabilir Karınca Kolonisi Kümeleme Algoritması ve TSP'de Uygulaması (*An Adaptive Ant Colony Clustering Algorithm and Application in the TSP*)

Bu çalışmada, büyük ölçekli TSP sorununda çözüm süresini azaltmaya yönelik bir ön işleme yöntemi olarak **Uyarlanabilir Karınca Kolonisi Kümeleme Algoritması (ACCA)** önerilmektedir. ACCA, veri nesnelerini *karınca davranışlarını* taklit ederek kümelere ayırıp TSP problemini **daha küçük alt problemlere** bölmekte ve böylece hesaplama yükünü hafifletmektedir. Deneysel analizler, **farklı küme sayıları** denenerek **çözüm kalitesi** ve **hesaplama süresi** açısından olumlu sonuçlar elde edildiğini göstermiştir.

(İlgili IEEE Xplore Kaynağı için bkz. [5])

## 3 Metot

Bu çalışmada, **farklı boyutlardaki** TSP veri setlerine çözüm getirmek amacıyla çeşitli algoritmalar kullanılmıştır:

- **Küçük veri setleri için:**
  - *A Novel Chaos Sparrow Search Algorithm*
  - K-En Yakın Komşu (K-Nearest Neighbors, KNN)
- **Daha büyük veri setleri için:**
  - Greedy (Açgözlü) Algoritma
  - 2-opt Yerel Arama Algoritması

## 4 Sonular

Farklı boyutlardaki veri setleri zerindeki test sonuları aağıda zetlenmiřtir:

### 4.1 4.1. 51 řehir

- **Kullanılan Yntem:** A Novel Chaos Sparrow Search Algorithm
- **Optimal Maliyet:** 474.42
- **En İyi Çzm Rotası (ilk birkaç řehir):**

41 -> 34 -> 23 -> 30 -> 12 -> 36 -> 6 -> 1 -> 25 -> 20 -> ...

### 4.2 4.2. 150 řehir

- **Kullanılan Yntem:** KNN (K-En Yakın Komřu) Algoritması
- **Optimal Maliyet:** 28456.91
- **rnek Rota:**

[0, 45, 35, 144, 63, 55, 53, 18...]

### 4.3 4.3. 318 řehir

- **Kullanılan Yntem:** 2-opt (Two-Opt) Yerel Arama Algoritması
- **Elde Edilen Maliyet:** 45581.65
- **Rota Bařlangıcı:**

0 -> 313 -> 311 -> 308 -> 312 -> 303 -> 196 -> 197 -> 193 -> ...

### 4.4 4.4. 3038 řehir

- **Kullanılan Yntem:** 2-opt (İki Opt) Yerel Arama Algoritması
- **Hesaplanan Maliyet:** 154932.41
- **Rotanın İlk Kısmı:**

[0, 1, 2, 3, 4, 9, 8, 5, 6, 7, 3017, 3022...]

## 4.5 4.5. 14051 Şehir

- **Kullanılan Yöntem:** Greedy (Açgözlü) Algoritma
- **Optimal Maliyet:** 575715.88
- **Rota Başlangıcı:**

[0, 42, 142, 117, 32, 269, 449, 413, 432, 460...]

## 4.6 4.6. 85900 Şehir

- **Proje Yapılandırması:** Greedy (Aç Gözlü) Algoritma
- **Hesaplanan Maliyet:** 176282696.83
- **Rota Başlangıcı:**

0 -> 84079 -> 84081 -> 84082 -> 42 -> 3287 -> 3288 -> 59 -> 84084 -> 76 -> 84085 -> ...

## 5 Kaynakça

1. Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2009). *Introduction to Algorithms* (3. Baskı). MIT Press.
2. Laporte, G. (1992). The Traveling Salesman Problem: An Overview of Exact and Approximate Algorithms. *European Journal of Operational Research*, 59(2), 231–247.
3. Gutin, G., & Punnen, A. P. (2002). *The Traveling Salesman Problem and Its Variations*. Springer.
4. Lawler, E. L., Lenstra, J. K., Rinnooy Kan, A. H. G., & Shmoys, D. B. (1985). *The Traveling Salesman Problem: A Guided Tour of Combinatorial Optimization*. Wiley.
5. Dantzig, G. B., Fulkerson, D. R., & Johnson, S. M. (1954). Solution of a Large-Scale Traveling-Salesman Problem. *Operations Research*, 2(4), 393–410.
6. Pevzner, P. A. (2000). *Computational Molecular Biology: An Algorithmic Approach*. MIT Press.

### IEEE Xplore Bağlantıları:

- [1] <https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=9701715&isnumber=9701587>
- [2] <https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=10757196&isnumber=10757175>
- [3] <https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=10665371&isnumber=10665312>
- [4] <https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=9058211&isnumber=9057798>
- [5] <https://ieeexplore.ieee.org/stamp/stamp.jsp?tp=&arnumber=9933194&isnumber=9933134>