

## JAVA — 3-BO‘LIM

### ADVANCED ALGORITMLAR VA GRAF

#### 2. Nazariy qism (to‘liq)

##### 1. 3-bo‘lim nimani anglatadi?

##### 1–2-bo‘limlar:

- Java sintaksisi
- DS va oddiy algoritmlar

##### 3-bo‘lim:

- olimpiada va ICPC darajasi
- murakkab graf fikrlashi
- algoritmlar kombinatsiyasi

Bu bo‘limdan keyin:

Java — to‘liq olimpiada quroli

##### 2. Graf asoslari (qisqa, lekin muhim)

Graf = tugunlar + qirralar

Turlari:

- yo‘naltirilmagan / yo‘naltirilgan
- og‘irliksiz / og‘irlikli

Java’da ifodalash:

```
ArrayList<int[]>[] g = new ArrayList[n];
```

Matritsa emas — ro‘yxat (adj list).

##### 3. BFS va DFS (chuqur farq)

BFS

- qatlamma-qatlam
- eng qisqa yo‘l (og‘irliksiz)

```
Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
```

DFS

- chuqurlashib boradi
- sikl, komponent, topologiya

Java'da DFS:

- rekursiya yoki
- stack bilan

4. Dijkstra algoritmi (eng muhim)

Qachon? og'irliklar manfiy emas

Tuzilma: PriorityQueue

```
PriorityQueue<long[]> pq = new PriorityQueue<>(
    Comparator.comparingLong(a -> a[0])
);
```

Qoidasi:

```
if (d > dist[u]) continue;
```

5. Bellman–Ford (chegaraviy holat)

Qachon?

- manfiy og'irlik bo'lsa
- manfiy sikl tekshirish

Sekin:  $O(n \cdot m)$

Kam ishlatiladi, lekin bilish shart.

6. Union–Find (DSU)

Vazifasi:

- komponentlarni birlashtirish
- siklni aniqlash

`find(x), union(x, y)`

Path compression → majburiy.

## 7. Minimal Spanning Tree (MST)

Kruskal algoritmi:

Qirralarni saralash  
DSU bilan birlashtirish

Murakkablik:  $O(m \log m)$

## 8. Topological Sort

Qachon? DAG (siklsiz yoʻnaltirilgan graf)

Usullar:

- DFS
- Kahn (BFS + indegree)

Rejalashtirish masalalari.

## 9. Strongly Connected Components (SCC)

Algoritmlar:

- Kosaraju
- Tarjan

SCC  $\rightarrow$  grafni siqish

Natija  $\rightarrow$  DAG

## 10. Shortest Path in DAG

Graf DAG boʻlsa:

- topological sort
- DP bilan eng qisqa yoʻl

Dijkstra'dan ham tez.

## 11. Segment Tree (asoslar)

Qachon?

- oraliq min/max/sum
- tez yangilash

Murakkablik:  $O(\log n)$  / soʻrov

Java'da ehtiyot bilan yoziladi.

## 12. Fenwick Tree (BIT)

Segment Tree'ning yengil varianti:

- prefix sum
- $O(\log n)$

Java'da juda qulay.

## 13. Advanced Dynamic Programming

Misollar:

- LIS ( $O(n \log n)$ )
- knapsack (asos)
- bitmask DP

3-bo'limda DP → chuqurlashadi.

## 14. Kombinatsiyalar

Olimpiada darajasi:

- graf + DP
- graf + DSU
- Dijkstra + state

3-bo'limning yuragi.

## 15. Java optimalligi (3-bo'limda)

Majburiy odatlar:

- FastScanner / BufferedReader
- StringBuilder
- PriorityQueue
- rekursiyada ehtiyotkorlik

Java sekin emas — to'g'ri yozilsa juda tez.

## 2. METODIK YORDAM (kengaytirilgan)

### 1. "Model → Algoritm → DS" ketma-ketligi

Metodik oltin qoida:

Masalani modelga keltir (graf/daraxt/holatlar).

Algoritm tanla (BFS/Dijkstra/DSU/DP).

Ma'lumot tuzilmasi bilan mustahkamla (PriorityQueue, ArrayList, DSU).

Algoritmni oldindan aytib bo'lmaydi — model aytadi.

## 2. Grafni to'g'ri ifodalash madaniyati

- Har doim adjacency list.
- Og'irlik bo'lsa:  $(u, v)$  juftlik.
- Yo'naltirilgan/yo'naltirilmaganini aniq belgila.

```
ArrayList<int[]>[] g = new ArrayList[n];
```

Matritsa — faqat juda kichik  $n$  da.

## 3. BFS/DFS tanlash refleksi

- Og'irliksiz eng qisqa yo'l  $\rightarrow$  BFS
- Sikl, komponent, tartib  $\rightarrow$  DFS

DFS rekursiya bo'lsa — chuqurlikni tekshir; aks holda stack bilan yoz.

## 4. Dijkstra'ni "to'g'ri" o'rgatish

Metodik shablon:

- PriorityQueue (min-heap)
- Eskirgan holatni tashlab yuborish sharti

```
if (d > dist[u]) continue;
```

Bu qator yo'q bo'lsa — TLE/WA.

## 5. Bellman–Ford'ni chegaraviy holat sifatida ko'rish

- Manfiy og'irlik  $\rightarrow$  Bellman–Ford
- Manfiy sikl  $\rightarrow n - 1$  relax + tekshiruv

Sekin, lekin to'g'ri.

## 6. DSU'ni refleks darajasiga chiqarish

Metodik mashqlar:

- Sikl bormi?
- Nechta komponent?
- MST qurish

`find()` → path compression majburiy.

## 7. MST: Kruskal'ni avtomatik ishlatish

Metodik ketma-ketlik:

Qirralarni saralash

DSU bilan birlashtirish

Og'irlikni yig'ish

Agar qirralar saralanmasa — Kruskal ishlamaydi.

## 8. Topological sort'ni real hayot bilan bog'lash

Metodik misollar:

- fanlar prerequisites
- ishlar ketma-ketligi
- build/deploy tartibi

DAG sharti alohida urg'u bilan beriladi.

## 9. SCC'ni "siqish" g'oyasi bilan o'rgatish

Metodik yondashuv:

- SCC → super-tugun
- SCC'lar orasida → DAG

Murakkab graf masalalarining kaliti.

## 10. DAG'da eng qisqa/uzun yo'lni DP bilan yechish

Metodik formula:

Topological sort

`dp[u]` dan `dp[v]` ga o'tish

Dijkstra shart emas — tezroq va aniqroq.

## 11. Segment Tree vs Fenwick Tree

Metodik tanlov jadvali:

| Vazifa                 | Tuzilma      |
|------------------------|--------------|
| Prefix sum             | Fenwick      |
| Range min/max + update | Segment Tree |

Java'da: Fenwick — ustun.

## 12. Advanced DP'ni bosqichlab berish

Metodik yo'l:

Oddiy DP (1D)

O'tish optimallashtirish

$O(n \log n)$  DP (masalan, LIS)

Birdan murakkab DP bermaslik.

## 13. Algoritmlar kombinatsiyasini ajratib o'rgatish

Metodik tartib:

- Graf + BFS
- Graf + heap (Dijkstra)
- Graf + DSU (MST)
- Graf + DP (DAG)

Bir masalada hammasini aralashtirmaslik.

## 14. Java optimalligi (3-bo'limda majburiy)

Metodik talablar:

- `BufferedReader` / `FastScanner`
- `StringBuilder`
- `PriorityQueue`
- Katta massivlarni global e'lon qilish

Bu bo'limda har millisekund qimmat.

## 15. Isbot va qarshi misol madaniyati

Metodik savollar:

- Nega bu algoritm ishlaydi?
- Qachon ishlamaydi?

Ayniqsa:

- Greedy
- Topological sort
- Dijkstra

## METODIK XULOSA (3-BO‘LIM)

Agar o‘quvchi:

- masalani to‘g‘ri modellashtirsa
- algoritmnı joyida tanlasa
- Java optimalligiga amal qilsa

u holda JAVA — to‘liq olimpiada quroliga aylanadi.

## 3. TIPIK XATOLAR (ADVANCED GRAF + ALGORITMLAR)

### 1. Grafni noto‘g‘ri modellashtirish

Xato:

Masala graf emas, deb o‘ylash (yoki aksincha).

Misol: vaqtlar, bog‘lanishlar, o‘tishlar → graf

Har masalada savol: “Bu tugunlar va o‘tishlarmi?”

### 2. Adjacency matrix ishlatish

Xato: `int[][] g = new int[n][n];`  $n \geq 10^5$  bo‘lsa — xotira portlaydi.

Har doim: `ArrayList<int[]>[] g`

### 3. BFS o‘rniga DFS ishlatish

Xato:

Og‘irliksiz eng qisqa yo‘lda DFS.

DFS eng qisqa yo‘l bermaydi.

BFS majburiy.

### 4. Dijkstra’da eskirgan holatni tekshirmaslik



Xato kod:

```
// if (d > dist[u]) continue; // yo'q
```

Natija:

- keraksiz holatlar
- TLE yoki WA

5. Dijkstra'ni manfiy og'irlikda ishlatish

Qat'iyon taqiqlanadi.

Agar manfiy og'irlik bo'lsa: Bellman–Ford

6. DSU'da path compression yo'q

Xato: Faqat oddiy find.

Katta n da: vaqt portlaydi  $\rightarrow$  TLE

Har doim: `parent[x] = find(parent[x]);`

7. Kruskal'da qirralarni saralamaslik

MST noto'g'ri chiqadi.

Kruskal: saralash  $\rightarrow$  birlashtirish  $\rightarrow$  yig'indi

8. Topological sort'da siklni tekshirmaslik

Sikl bo'lsa:

- to'liq tartib chiqmaydi
- natija xato

Kahn algoritmidan: chiqqan tugunlar soni  $< n \rightarrow$  sikl bor

9. SCC'ni oddiy komponent deb o'ylash

Yo'naltirilgan grafda:  $SCC \neq$  oddiy komponent

Faqat:

Kosaraju

Tarjan

## 10. DAG'da Dijkstra ishlatish

Keraksiz murakkablik.

DAG:

- topological sort + DP
- tezroq va aniqroq

## 11. Segment Tree'da indeks xatolari

Off-by-one: eng ko'p WA sababi

Boshlanish/oxiri aniq belgilanadi.

## 12. Fenwick Tree'da yangilashni unutish

Faqat so'rov ishlaydi, lekin qiymat o'zgarmaydi.

`add()` va `sum()` ni ajratib yozish shart.

## 13. DP holatini noto'g'ri aniqlash

DP noto'g'ri ishlaydi.

Avval: `dp[i]` nimani bildiradi?

## 14. Greedy'ni isbotsiz qo'llash

Qarshi misolda yiqiladi.

Har doim savol: "Agar boshqacha tanlasam nima bo'ladi?"

## 15. Java optimalligini e'tiborsiz qoldirish

Xatolar:

- `Scanner`
- `System.out.println` ko'p marta
- keraksiz obyektlar

Natija: Java sekin ko'rinadi

To'g'ri Java: tez Java

XULOSA (3-BO'LIM · TIPIK XATOLAR)

Agar o'quvchi:

- yuqoridagi 15 xatoni qilmasa
- algoritim tanlashda shoshilmasa
- Java optimalligiga amal qilsa

Respublika / ICPC darajasida barqaror natija qiladi.