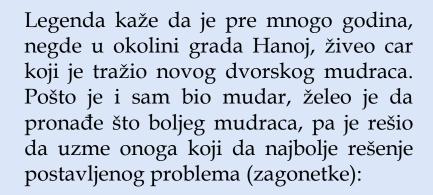


Rekurzija





 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno

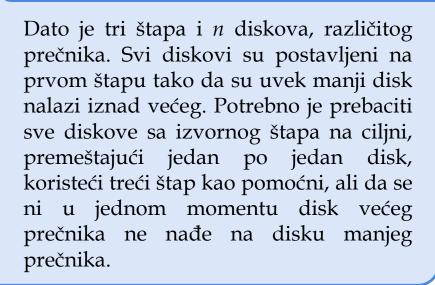








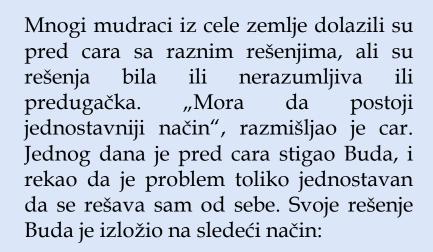
 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno







 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno

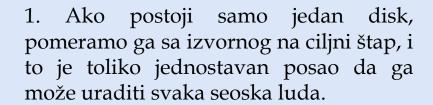








 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno



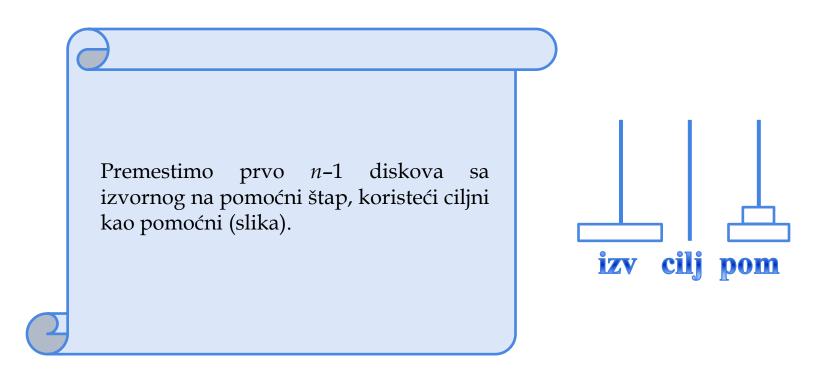
2. Ako pak ima više od jednog diska postupak je sledeći (početno stanje je prikazano na slici):







 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno

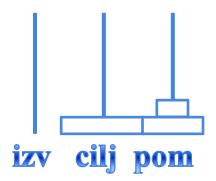






 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno

Pošto je *n*–1 diskova na pomoćnom štapu, a najveći je i dalje ostao na izvornom, problem se svodi na tačku 1, tj. treba prebaciti taj jedan disk sa izvornog na ciljni štap (slika).

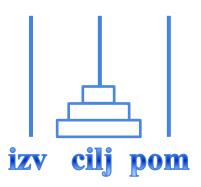






 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno

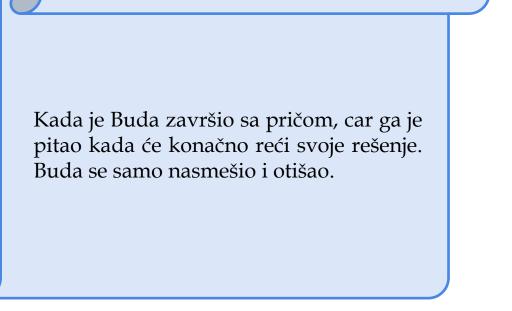
Potom treba *n*–1 diskova, sa pomoćnog štapa prebaciti na ciljni po istom postupku (sada koristeći izvorni štap kao pomoćni).







 Za ovaj problem je vezano mnogo legendi, ali jedna od njih naročito slikovito prikazuje koliko je jednostavno neke izuzetno teške probleme rešiti kada se razmišlja rekurzivno







```
class HanojskeKule {
  static void hKule(int n, int izvor, int cilj, int pomoc) {
    if (n == 1)  { // jedan disk
      System.out.println("Prebaci disk sa stapa " + izvor +
                         " na stap " + cilj);
    else { // vise diskova
     hKule(n-1, izvor, pomoc, cilj);
        // n-1 diskova sa izvor na pomoc, koristeci cilj kao pomocni
      hKule(1, izvor, cilj, pomoc);
        // prebaci jedini disk sa izvor na cilj
     hKule(n-1, pomoc, cilj, izvor);
        // n-1 diskova sa pomoc na cilj, koristeci izvor kao pomocni
 public static void main(String[] args) {
    int n;
    do {
      System.out.print("Unesite broj diskova n (n>0): ");
     n = Svetovid.in.readInt();
    \} while (n <= 0);
    hKule(n, 1, 2, 3);
```





Izlaz:

```
d:\PMF\Nastava\UUP\UUP2015\Predavanja\P07b>java HanojskeKule
Unesite broj diskova n (n>0): 1
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
d:\PMF\Nastava\UUP\UUP2015\Predavanja\P07b>java HanojskeKule
Unesite broj diskova n (n>0): 2
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
d:\PMF\Nastava\UUP\UUP2015\Predavanja\P07b>java HanojskeKule
Unesite broj diskova n (n>0): 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 2 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 1
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
d:\PMF\Nastava\UUP\UUP2015\Predavanja\P07b>java HanojskeKule
Unesite broj diskova n (n>0): 4
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 2 na stap 1
Prebaci disk sa stapa 2 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 1
Prebaci disk sa stapa 2 na stap 1
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 3
Prebaci disk sa stapa 1 na stap 2
Prebaci disk sa stapa 3 na stap 2
```





- U okviru metoda hKule uočavamo tri rekurzivna poziva istog metoda
- Kako se u svakom pozivu metoda mogu pojaviti tri nova poziva, uočava se "eksplozija" broja rekurzivnih poziva
- Ovo rešenje proizvodi $2^n 1$ poteza za n diskova

