Exponential Search

O(Log n) zamanında işlədiyi üçün bu axtarış alqoritminin adı yanıltıcı ola bilər. Ad elementi axtarma üsulundan gəlir. Sıralanmış massiv və axtarılacaq x elementi nəzərə alınmaqla

massivdə x-in mövqeyini tapın.

Daxiletm0: arr[] = {10, 20, 40, 45, 55}

x = 45

Çıxış: Element 3-cü indeksdə tapıldı

Giriş: $arr[] = \{10, 15, 25, 45, 55\}$ x = 15

Çıxış: Element indeks 1-də tapıldı

_<u>F</u>___._

Bu problem üçün xətti axtarış(linear search) , ikili axtarış (binary search)müzakirə etdik . Eksponensial axtarış iki addımı əhatə edir:

- 1. Elementin mövcud olduğu aralığı tapın
- 2. Yuxarıda tapılmış diapazonda Binar Axtarış edin.

Eksponensial axtarış iki addımı əhatə edir:

- 1. Elementin mövcud olduğu aralığı tapın
- 2. Yuxarıda tapılmış diapazonda Binar Axtarış edin.

Elementin mövcud ola biləcəyi aralığı necə tapmaq olar?

İdeya ondan ibarətdir ki, alt massivin ölçüsü 1-dən başlamaq, onun son elementini x ilə müqayisə etmək, sonra altmassavin sonuncu elementi böyük olmayana qədər 2-ci ölçü, sonra 4 və s. cəhd etməkdir.

i indeksini tapdıqdan sonra (i-nin təkrar ikiqat artmasından sonra) biz bilirik ki, element i/2 və i arasında olmalıdır (Niyə i/2? Çünki əvvəlki iterasiyada daha böyük dəyər tapa bilmədik) **2-ci yanaşma** : İterativ icra

Bu necə işləyir:

Biz 1-ə bərabər olan i indeksi ilə başlayırıq və ya i massivin uzunluğundan böyük və ya ona bərabər olana gədər və ya i indeksindəki dəyər hədəf x dəyərindən böyük və ya ona bərabər olana gədər onu təkrar-təkrar ikigat artırırıq. Sonra [i/2, min(i, n-1)] diapazonunda ikili axtarış aparırıq, burada n massivin uzunluğudur. Bu diapazon, əgər massivdə varsa, hədəf dəyərini ehtiva etməyə zəmanət verilir, çünki bilirik ki, hədəf dəyər i/2 indeksindəki dəyərdən

böyük və ya ona bərabər və minimum indeksdəki dəyərdən kiçik və ya ona bərabər olmalıdır. (i, n-1).

İkili axtarışda hədəf dəyərini tapsaq, onun indeksini qaytarırıq. Əks halda, hədəf dəyərin massivdə olmadığını

göstərmək üçün -1 gaytarırıq.