

# Helmingunarleit

Tölvunarfræði 2, vor 2012

Hallgrímur H. Gunnarsson

Háskóli Íslands

2012-02-15

Hvernig er hægt að tala almennt um að eitt reiknirit sé hraðvirkara en annað?

Við viljum nothæfa skilgreiningu á hraða sem er:

- Óháð forritunarmáli, þýðanda og tegund tölvu sem keyrt er á
- Óháð sértilvikum gagna

$O(g(x))$  eru efri mörk (e. upper bound, worst case) fyrir  $f(x)$

$$f(x) \in O(g(x)) \quad \text{eða} \quad f(x) = O(g(x)) \quad (1)$$

ef það er til fasti  $M$  og tala  $x_0$  þ.a.

$$|f(x)| \leq M|g(x)| \quad (2)$$

fyrir öll  $x > x_0$

Grf.

$$f(x) = 6x^4 - 2x^3 + 5 \quad (3)$$

Notum skilgreininguna á Big O og fáum:

$$|6x^4 - 2x^3 + 5| \leq 6x^4 + |2x^3| + 5 \quad (4)$$

$$\leq 6x^4 + 2x^4 + 5x^4 \quad (5)$$

$$\leq 13x^4 \quad (6)$$

$$\leq 13|x^4| \quad (7)$$

þ.a.

$$f(x) = O(x^4) \quad (8)$$

# Línuleg leit í fylki

```
// Notkun: k = search(f, i, j, x);
// Fyrir: f[i..j-1] er svæði í f
// Eftir: i <= k <= j,
//        ef x er til í f[i..j-1] þá er f[k] == x
//        en annars k == -1
int search(double f[], int i, int j, double x) {
    for (int k = i; k < j; k++) {
        // x er ekki í f[i..k-1]
        if (f[k] == x)
            return k;
    }
    return -1;
}
```

Stærð verkefnisins er  $j - i = N$ . Ef  $T(N)$  er tíminn sem það tekur að leysa vandamálið þá er ljóst að  $T(N)$  er af stærðargráðunni  $O(N)$

# Getum við gert betur?

Hvað ef við megum gera ráð fyrir að fylkið sé í vaxandi röð?

Hvernig leitar maður í símaskrá eða atriðaorðaskrá?

## Línuleg leit í fylki – V2

```
// Notkun: k = search(f,i,j,x);
// Fyrir: f[i..j-1] er í vaxandi röð
// Eftir: f[i..j-1] er óbreytt, i <= k <= j, og
//        f[i..k-1] <= x < f[k..j-1]
//
// Ath. f[k] er fyrsta talan sem er > x,
//        f[k-1] er síðasta talan sem er <= x.
int search(double[] f, int i, int j, double x) {
    for (int k = i; k < j; k++) {
        // | <= x | óþekkt |
        // i      k      j
        if (f[k] > x)
            return k;
    }
    return j;
}
```

Aðeins almennari aðferð. Finnur réttan stað í fylkinu.

Demo



# Helmingunarleit

```
// Notkun: k = search(f,i,j,x);
// Fyrir: f[i..j-1] er í vaxandi röð
// Eftir: f[i..j-1] er óbreytt, i <= k <= j, og
//       f[i..k-1] <= x < f[k..j-1]
//
// Ath. f[k] er fyrsta talan sem er > x,
//       f[k-1] er síðasta talan sem er <= x.
int search(double[] f, int i, int j, double x) {
    if (i == j) return i;
    int m = (i+j)/2;
    if (f[m] > x)
        return search(f,i,m,x);
    else
        return search(f,m+1,j,x);
}
```

# Greining á helmingunarleit

Hversu oft er hægt að helminga  $N$  ?

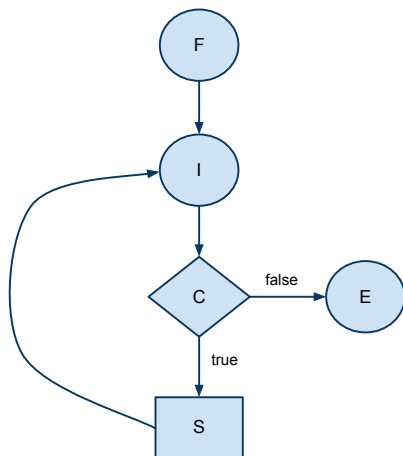
Tíminn sem tekur að leita með helmingunarleit í fylki af stærð  $N$  er af stærðargráðunni  $O(\log N)$

$N$	$\log N$
1000	10
10.000	13
100.000	16
1.000.000	19
10.000.000	23
100.000.000	26

# Fastayrðing lykkju

```
// F
while (C)
{
    // I
    S;
}
// E
```

- F er forskilyrði lykkjunnar
- C er lykkjuskilyrði
- I er fastayrðing lykkjunnar
- S er forritstexti
- E er eftirskilyrði lykkjunnar

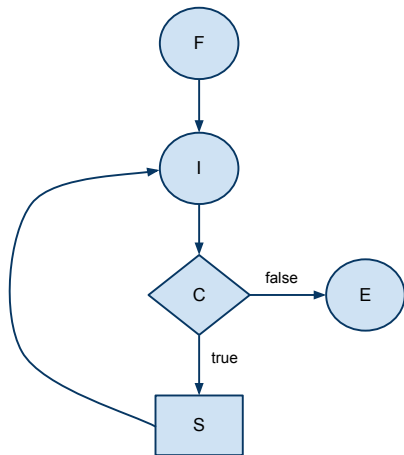


# Fastayrðing lykkju

```
// F
while (C)
{
    // I
    S;
}
// E
```

Reglur:

- 1  $F \rightarrow I$
- 2  $\{I \text{ og } C\} S \{I\}$
- 3  $I \text{ og } \neg C \rightarrow E$



# Helmingunarleit

```
// Notkun: k = search(f,i,j,x);
// Fyrir: f[i..j-1] er í vaxandi röð
// Eftir: f[i..j-1] er óbreytt, i <= k <= j, og
//       f[i..k-1] <= x < f[k..j-1]
int search(double[] f, int i, int j, double x) {
    int p=i, q=j;
    while (p != q) {
        // | <= x | óþekkt | > x |
        // i      p      q      j
        int m = (p+q)/2;
        if (f[m] <= x)
            p = m+1;
        else
            q = m;
    }
    // | <= x | > x |
    // i      p      j
    return p;
}
```

# Er forritið rétt?

Helmingunarleit er einföld en það getur verið snúið að ná öllu rétt:

- Jon Bentley setti helmingunarleit sem verkefni í námskeiði, 90% nemenda gátu ekki forritað helmingunarleit rétt á nokkrum klukkustundum
- Könnun sýndi að helmingunarleit er bara rétt í 5 af hverjum 20 kennslubókum
- Jon Bentley skrifaði um þetta í bókinni *Programming Pearls* sem var gefin út 1986
- 20 árum seinna fannst villa í hans útfærslu á helmingunarleit
- Það var villa í innbyggðu `Arrays.binarySearch` helmingunarleitinni í Java þar til 2006