

# Tímaflækja

## Gagnaskipan 2014

Hjalti Magnússon (hjaltim@ru.is)



HÁSKÓLINN Í REYKJAVÍK  
REYKJAVÍK UNIVERSITY

16. janúar 2015

- Hvernig mælum við afköst reiknirita?

Mælingin þarf að vera óháð

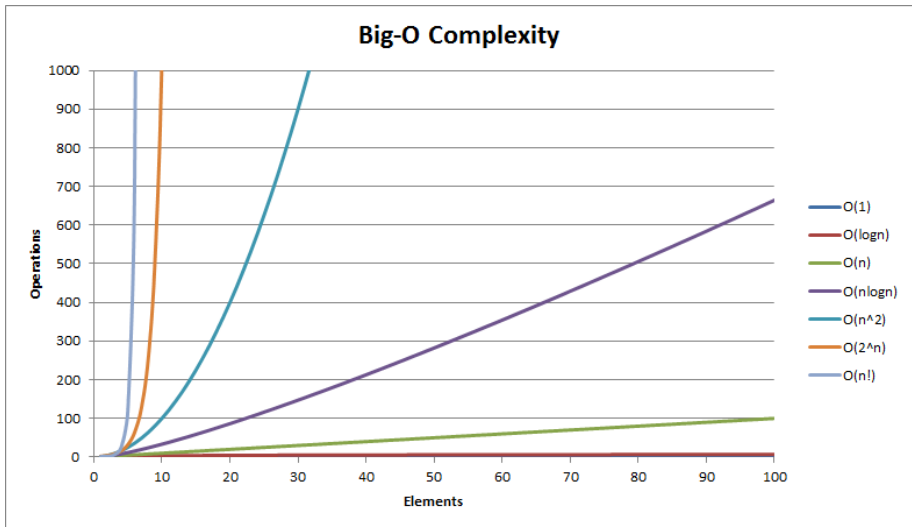
- Tiltekinni útfærslu
- Tilteknum vélbúnaði
- Tilteknum gögnum

- Mælum fjölda aðgerða (e. operations)

# Big-O

- Lýsir því hvernig föll hegða sér „á endanum“
- Metum fjölda aðgerða miðað við stærð inntaks
- Hundsum fasta og litla liði

# Big-O



# Hvernig vaxa þessi föll?

Fall \ $n$	10	100	1.000	10.000	100.000	1.000.000
1	1	1	1	1	1	1
$\log_2(n)$	3	6	9	13	16	19
$n$	10	$10^2$	$10^3$	$10^4$	$10^5$	$10^6$
$n \log_2(n)$	30	664	$10^4$	$10^5$	$10^6$	$10^7$
$n^2$	$10^2$	$10^4$	$10^6$	$10^8$	$10^{10}$	$10^{12}$
$n^3$	$10^3$	$10^6$	$10^9$	$10^{12}$	$10^{15}$	$10^{18}$
$2^n$	$10^3$	$10^{30}$	$10^{300}$	$10^{3.000}$	$10^{30.000}$	$10^{300.000}$
$n!$	$10^6$	$10^{158}$	$10^{2567}$	$10^{36.000}$	$10^{460.000}$	$10^{5.600.000}$

# Af hverju þurfum við að hugsa út í þetta?

Fall \ $n$	10	$10^2$	$10^3$	$10^4$	$10^5$	$10^6$
1	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s
$\log_2(n)$	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s
$n$	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s
$n \log_2(n)$	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s
$n^2$	< 1 s	< 1 s	< 1 s	< 1 s	10 s	16 m
$n^3$	< 1 s	< 1 s	1 s	16 m	12 d	31 y
$2^n$	< 1 s	$10^{13}$ y	$10^{283}$ y	...	...	...
$n!$	< 1 s	$10^{141}$ y	...	...	...	...