SIN5013 - Análise de Algoritmos e Estruturas de Dados

Notações assintóticas (finalização)

Prof. Flávio Luiz Coutinho

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que $f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$:

$$c_1 n^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2 n^2$$
 (dividindo por n^2)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que $f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$:

$$c_1 n^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2 n^2$$

(dividindo por n²)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Para
$$n = 2$$

$$c_1 <= 2.75 <= c_2$$

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que $f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$:

$$c_1 n^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2 n^2$$

(dividindo por n²)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Para
$$n = 2$$

$$c_1 \le 2.75 \le c_2$$

$$c_1 <= 3 <= c_2$$

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que $f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$:

$$c_1^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2^2$$
 (dividindo por n^2)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Para
$$n = 2$$

$$c_1 <= 2.75 <= c_2$$

$$c_1 <= 3 <= c_2$$

Para n = 2 e n ---> inf
$$c_1 \le 2.75, c_2 \ge 3$$

$$c_1 \le 2.75, c_2 \le 3$$

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que $f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$:

$$c_1 n^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2 n^2$$
 (dividindo por n^2)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Para
$$n = 2$$

$$c_1 \le 2.75 \le c_2$$

$$c_1 <= 3 <= c_2$$

Para n = 2 e n ---> inf
$$c_1 \le 2.75, c_2 \ge 3$$

$$c_1 \le 2.75, c_2 \le 3$$

$$c_1 = 2.75$$
, $c_2 = 3$ e $n_0 = 2$ satisfazem a definição do conjunto Θ ?

Uma forma diferente (!!!) de mostrar que
$$f(n) = 3n^2 - 8n + 15 = \Theta(n^2)$$
:

$$c_1^2 \le 3n^2 - 8n + 15 \le c_2^2$$
 (dividindo por n^2)

$$c_1 \le 3 - 8/n + 15/n^2 \le c_2$$

Para
$$n = 2$$

$$c_1 <= 2.75 <= c_2$$

$$c_1 <= 3 <= c_2$$

Para n = 2 e n ---> inf
$$c_1 \le 2.75, c_2 \ge 3$$

$$c_1 \le 2.75, c_2 \ge 3$$

$$c_1 = 2.75$$
, $c_2 = 3$ e $n_0 = 2$ satisfazem a definição do conjunto Θ ? Não!

Desigualdades não valem para todo n >= n_n. Visualização gráfica: graf1 graf2

```
f(n) = \Theta(1)
constante:
\log \operatorname{aritmica} f(n) = \Theta(\log 2(n)) [base não importa!]
linear
                f(n) = \Theta(n)
nlog(n) f(n) = \Theta(nlog2(n))
quadrática f(n) = \Theta(n^2)
                f(n) = \Theta(n^3)
cúbica
polinomial f(n) = \Theta(n^c)
```

exponencial: $f(n) = \Theta(2^n)$

exponencial: $f(n) = \Theta(c^n)$

exponencial: $f(n) = \Theta(n!)$

Dizemos que um problema resolvido por um algoritmo exponencial é intratável. Algoritmos exponenciais normalmente usam uma estratégia de tentativa e erro: enumera todas as combinações possíveis de soluções, e testa cada uma delas. Inviáveis para resolver problemas grandes, mas pode ser aceitável para problemas menores.

Por que a base do log não é relevante?

 $log_b(n)$

$$\log_{b}(n) = \log_{2}(n) / \log_{2}(b)$$

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k$$

$$\log_{b}(n) = \log_{2}(n) / \log_{2}(b) = \log_{2}(n) / k = c * \log_{2}(n)$$

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n))$$

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

Por que a base do log não é relevante?

$$\log_b(n) = \log_2(n) \, / \, \log_2(b) = \log_2(n) \, / \, k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

Ex:

 $log_4(n)$

Por que a base do log não é relevante?

$$\log_b(n) = \log_2(n) \, / \, \log_2(b) = \log_2(n) \, / \, k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

$$\log_4(n) = \log_2(n) / \log_2(4)$$

Por que a base do log não é relevante?

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

$$\log_4(n) = \log_2(n) / \log_2(4) = \log_2(n) / 2$$

Por que a base do log não é relevante?

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

$$\log_4(n) = \log_2(n) / \log_2(4) = \log_2(n) / 2 = 0.5 * \log_2(n)$$

Por que a base do log não é relevante?

$$\log_b(n) = \log_2(n) / \log_2(b) = \log_2(n) / k = c * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n)) = \Theta(\log_{10}(n))$$

$$\log_4(n) = \log_2(n) / \log_2(4) = \log_2(n) / 2 = 0.5 * \log_2(n) = \Theta(\log_2(n))$$