

ΑΣΥΜΠΤΩΤΙΚΗ ΑΝΑΛΥΣΗ

Σύγκριση με την βοήθεια ορίων

ΑΣΥΜΠΤΩΤΙΚΗ ΑΝΑΛΥΣΗ

Πολλά προβλήματα που εμφανίζονται στις θετικές επιστήμες δεν έχουν ακριβείς λύσεις. Σε τέτοιες περιπτώσεις αναζητάται μια όσο δυνατόν καλύτερη προσέγγιση της λύσης τους.

Τέτοια προβλήματα εμφανίζονται στα Διακριτά Μαθηματικά όπου υπάρχουν πεπερασμένα αθροίσματα (όπως για παράδειγμα το άθροισμα

$$f(n) = \sum_{k=0}^n \binom{3n}{k}$$

για τα οποία δεν υπάρχει κάποιος απλούστερος τύπος, αναδρομικές ακολουθίες (όπως για παράδειγμα οποιαδήποτε ακολουθία $(f(n))$ που ικανοποιεί τη σχέση

$$f(n) = 4f\left(\frac{n}{2}\right) + n^2$$

για τις οποίες δεν μπορεί να βρεθεί ο τύπος τους, και άλλα. Σκοπός μας τότε είναι να βρεθεί μια γνωστή ακολουθία $(g(n))$ η οποία είναι κατά μια έννοια ισοδύναμη με την ακολουθία $(f(n))$ ή τουλάχιστον να φράσσει την $f(n)$.

Η ανάγκη εκτίμησης του μεγέθους μιας ακολουθίας $(f(n))$ μέσω μιας άλλης ακολουθίας $(g(n))$ εμφανίζεται και στην Ανάλυση των Αλγορίθμων. Οι συναρτήσεις που συναντάμε στην ανάλυση αλγορίθμων είναι θετικές και συνήθως αύξουσες. Η μεταβλητή τους είναι ένας φυσικός αριθμός και αντιπροσωπεύει το μέγεθος των δεδομένων εισόδου στον αλγόριθμο.

Ας υποθέσουμε ότι έχουμε σχεδιάσει δύο αλγορίθμους F , G τους οποίους θέλουμε να συγκρίνουμε ως προς την ταχύτητά τους. Αν $f(n)$, $g(n)$ είναι οι χρόνοι εκτέλεσης των αλγορίθμων F , G αντίστοιχα και έχουμε υπολογίσει τον τύπο της $g(n)$, μπορούμε να εκτιμήσουμε την τιμή της $f(n)$ δια συγκρίσεως με την $g(n)$.

Αν η σύγκριση αυτή βασίζεται σε ορισμένες τιμές της μεταβλητής n , δεν προκύπτει συνολική εικόνα για την “ποιότητα” του αλγορίθμου. Για παράδειγμα, αν

$$f(n) = 100n$$

και

$$g(n) = n^2,$$

παρατηρούμε ότι

$$f(n) > g(n) \text{ όταν } n < 100,$$

δηλαδή για μικρές τιμές του n (μικρό μέγεθος εισόδου) ο αλγόριθμος G τερματίζει πιο γρήγορα από τον αλγόριθμο F , ενώ τελικά (για $n > 100$) συμβαίνει το αντίθετο.

Υπάρχουν δύο τρόποι σύγκρισης των ακολουθιών $f(n)$ και $g(n)$. Ο πρώτος βασίζεται στην έννοια του ορίου, ενώ ο δεύτερος σε φράγματα.

Σύγκριση ακολουθιών με τη βοήθεια ορίων

Ασυμπτωτική ισοδυναμία

Δύο ακολουθίες $(f(n))$, $(g(n))$ ονομάζονται **ασυμπτωτικά ισοδύναμες** (συμβολισμός $f(n) \sim g(n)$) αν και μόνο αν

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1.$$

Στην περίπτωση αυτή λέμε ότι η τιμή $g(n)$ αποτελεί μια **ασυμπτωτική εκτίμηση** της τιμής $f(n)$ και αντίστροφα.

Παραδείγματα

i) $3n^2 + 6n + 5 \sim 3n^2,$

αφού $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 6n + 5}{3n^2} = 1.$

ii) $\ln(1 + \alpha^n) \sim \frac{\ln \alpha}{\ln \beta} \ln(1 + \beta^n),$ για $\alpha, \beta > 1,$

αφού

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln(1 + \alpha^n)}{\frac{\ln \alpha}{\ln \beta} \ln(1 + \beta^n)} &= \frac{\ln \beta}{\ln \alpha} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln \alpha^n (\alpha^{-n} + 1)}{\ln \beta^n (\beta^{-n} + 1)} \\ &= \frac{\ln \beta}{\ln \alpha} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \ln \alpha + \ln(1 + \alpha^{-n})}{n \ln \beta + \ln(1 + \beta^{-n})} \\ &= \frac{\ln \beta}{\ln \alpha} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln \alpha + \frac{1}{n} \ln(1 + \alpha^{-n})}{\ln \beta + \frac{1}{n} \ln(1 + \beta^{-n})} \\ &= 1. \end{aligned}$$

iii) $(n+r)^{n+r} \sim e^r n^{n+r}$, για $r \in \mathbb{R}$,

αφού

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n+r)^{n+r}}{e^r n^{n+r}} &= \frac{1}{e^r} \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{r}{n}\right)^r \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{r}{n}\right)^n \\ &= \frac{1}{e^r} \cdot 1 \cdot e^r \\ &= 1.\end{aligned}$$

Άσκηση 1. Να βρεθούν τα $a, b \in \mathbb{R}$ ώστε $f(n) \sim an^b$, όταν

$$f(n) = \sqrt{4n + \sqrt{n + \sqrt{n}}}.$$

Λύση. Είναι,

$$\begin{aligned}f(n) &= \sqrt{n} \sqrt{4 + \frac{\sqrt{n + \sqrt{n}}}{n}} \\ &= \sqrt{n} \sqrt{4 + \sqrt{\frac{n + \sqrt{n}}{n^2}}} \\ &= n^{1/2} \left(4 + \left(\frac{1}{n} + \frac{1}{n^{3/2}}\right)^{1/2}\right)^{1/2},\end{aligned}$$

οπότε

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{n^{1/2}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(4 + \left(\frac{1}{n} + \frac{1}{n^{3/2}}\right)^{1/2}\right)^{1/2} = 2.$$

Άρα, $f(n) \sim 2n^{1/2}$ και συνεπώς $a = 2$ και $b = \frac{1}{2}$. □

Ιδιότητες

Αν $f(n) \sim F(n)$ και $g(n) \sim G(n)$, τότε ισχύει ότι

$$1) f(n)g(n) \sim F(n)G(n).$$

$$2) \frac{f(n)}{g(n)} \sim \frac{F(n)}{G(n)}.$$

$$3) |f(n)| + |g(n)| \sim |F(n)| + |G(n)|.$$

Οι αποδείξεις των δύο πρώτων ιδιοτήτων είναι προφανείς.

Παρατήρηση: Η ιδιότητα 3) δεν ισχύει εν γένει χωρίς τις απόλυτες τιμές. Για παράδειγμα αν

$$f(n) = n + 2, \quad F(n) = n + 1, \quad g(n) = G(n) = -n,$$

τότε

$$f(n) \sim F(n) \text{ και } g(n) \sim G(n)$$

ενώ

$$(f(n) + g(n)) \not\sim (F(n) + G(n))$$

αφού

$$\frac{f(n) + g(n)}{F(n) + G(n)} = 2,$$

για κάθε $n \in \mathbb{N}$.

Απόδειξη της ιδιότητας 3)

Αρκεί να περιορισθούμε σε ακολουθίες με θετικούς όρους.
Στην περίπτωση αυτή έχουμε ότι

$$\begin{aligned} \left| \frac{f(n) + g(n)}{F(n) + G(n)} - 1 \right| &= \left| \frac{f(n) + g(n) - F(n) - G(n)}{F(n) + G(n)} \right| \\ &= \left| \frac{f(n) - F(n)}{F(n)} \cdot \frac{F(n)}{F(n) + G(n)} + \frac{g(n) - G(n)}{G(n)} \cdot \frac{G(n)}{F(n) + G(n)} \right| \\ &\leq \left| \frac{f(n) - F(n)}{F(n)} \right| \cdot \left| \frac{F(n)}{F(n) + G(n)} \right| \\ &\quad + \left| \frac{g(n) - G(n)}{G(n)} \right| \cdot \left| \frac{G(n)}{F(n) + G(n)} \right| \\ &\leq \left| \frac{f(n) - F(n)}{F(n)} \right| + \left| \frac{g(n) - G(n)}{G(n)} \right| \\ &= \left| \frac{f(n)}{F(n)} - 1 \right| + \left| \frac{g(n)}{G(n)} - 1 \right|, \end{aligned}$$

οπότε επειδή

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{f(n)}{F(n)} - 1 \right) = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{g(n)}{G(n)} - 1 \right) = 0,$$

προκύπτει ότι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{f(n) + g(n)}{F(n) + G(n)} - 1 \right) = 0,$$

και συνεπώς

$$f(n) + g(n) \sim F(n) + G(n).$$

Τύπος του Stirling (με ισοδυναμία)

Πρόταση 1 (Τύπος του Stirling (με ισοδυναμία)).

$$n! \sim \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n.$$

Παρατηρήσεις

1. Η έκφραση $\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$ θεωρείται απλούστερη από την έκφραση $n!$ διότι αν περιορισθούμε στις 4 βασικές πράξεις και στην πράξη της ύψωσης σε δύναμη τότε η πρώτη απαιτεί 6 πράξεις ενώ η δεύτερη $n - 1$ πολλαπλασιασμούς.
2. Ο τύπος του Stirling γενικεύεται και για πραγματική μεταβλητή.

$$\Gamma(x + 1) \sim \sqrt{2\pi x} \left(\frac{x}{e}\right)^x$$

Εφαρμογές

$$i) \binom{2n-r}{n-s} \sim \frac{4^n}{2^r \sqrt{\pi n}}, \text{ όπου } r, s \in \mathbb{Z}.$$

Χρησιμοποιώντας τον τύπο του Stirling, τις ιδιότητες της ασυμπτωτικής ισοδυναμίας και το τρίτο παράδειγμα που έπεται του ορισμού της, προκύπτει ότι

$$\begin{aligned} \binom{2n-r}{n-s} &= \frac{(2n-r)!}{(n-s)!(n-r+s)!} \\ &\sim \frac{\sqrt{2\pi(2n-r)} \left(\frac{2n-r}{e}\right)^{2n-r}}{\sqrt{2\pi(n-s)} \left(\frac{n-s}{e}\right)^{n-s} \sqrt{2\pi(n-r+s)} \left(\frac{n-r+s}{e}\right)^{n-r+s}} \\ &= \sqrt{\frac{2n-r}{2\pi(n-s)(n-r+s)}} \cdot \frac{(2n-r)^{2n-r}}{(n-s)^{n-s}(n-r+s)^{n-r+s}} \\ &\stackrel{1}{\sim} \frac{1}{\sqrt{\pi n}} \cdot \frac{e^{-r}(2n)^{2n-r}}{e^{-s}n^{n-s}e^{-r+s}n^{n-r+s}} \\ &= \frac{4^n}{2^r \sqrt{\pi n}}. \end{aligned}$$

$$ii) C_n \sim \frac{4^n}{n \sqrt{\pi n}}, \text{ (όπου } C_n \text{ είναι ο } n\text{-οστός αριθμός Catalan).}$$

Από το i), για $r = s = 0$ προκύπτει ότι

$$\binom{2n}{n} \sim \frac{4^n}{\sqrt{\pi n}},$$

οπότε,

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} \sim \frac{4^n}{n \sqrt{\pi n}}.$$

¹ $(n+r)^{n+r} = e^r n^{n+r}.$

Άσκηση 2. Να αποδειχθεί ότι $\binom{n+k}{n} \sim \frac{n^k}{k!}$, για κάθε $n, k \in \mathbb{N}$.

Παρατήρηση:

Γενικά, ισχύει ότι $\binom{n+a}{n} \sim \frac{n^a}{\Gamma(a+1)}$, όπου a δεν είναι αρνητικός ακέραιος και $n \in \mathbb{N}$.

Το Λήμμα του Stolz

Ένα χρήσιμο εργαλείο για την ασυμπτωτική εκτίμηση των αθροισμάτων, γνωστό από την Μαθηματική Ανάλυση, είναι το Λήμμα του Stolz.

Πρόταση 2 (Λήμμα του Stolz). Αν (a_n) , (A_n) είναι ακολουθίες πραγματικών αριθμών, όπου $n(A_n)$ είναι γνησίως αύξουσα, θετική και όχι άνω φραγμένη, και

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \ell,$$

με $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$, τότε

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{A_n} = \ell.$$

Άσκηση 3. Ναδειχθεί ότι $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \sim \ln n$.

Λύση. Έστω $a_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ και $A_n = \ln n$. Η ακολουθία (A_n) είναι γνησίως αύξουσα, θετική και όχι άνω φραγμένη.

Θα χρησιμοποιήσουμε το γνωστό όριο

$$\lim_{x \rightarrow 1} \frac{x - 1}{\ln x} = 1.$$

Ισχύει ότι

$$\frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \frac{\frac{1}{n+1}}{\ln(n+1) - \ln n} = \frac{\frac{n}{n+1} - 1}{\ln \frac{n+1}{n}} = \frac{\frac{n}{n+1} - 1}{\ln \frac{n}{n+1}}.$$

Επειδή $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n}{n+1} = 1$ έπεται ότι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{n}{n+1} - 1}{\ln \frac{n}{n+1}} = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x - 1}{\ln x} = 1.$$

Άρα, σύμφωνα με το Λήμμα Stolz θα είναι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{A_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = 1,$$

επομένως

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \sim \ln n. \quad \square$$

Άσκηση 4. Ναδειχθεί ότι $\sum_{k=0}^{n-1} C_k \sim \frac{1}{3}C_n$.

Λύση. Αν τεθεί $a_n = \sum_{k=0}^{n-1} C_k$ και $A_n = a_{n+1} - a_n = C_n$

Θα εφαρμόσουμε το Λήμμα Stolz για τις ακολουθίες (a_n) και (A_n) .

Είναι

$$\begin{aligned} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} &= \frac{C_n}{C_{n+1} - C_n} \\ &= \frac{1}{\frac{C_{n+1}}{C_n} - 1} \end{aligned}$$

Επειδή

$$\begin{aligned} \frac{C_{n+1}}{C_n} &= \frac{\frac{1}{n+2} \binom{2n+2}{n+1}}{\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}} \\ &= \frac{n+1}{n+2} \cdot \frac{(2n+2)!}{(n+1)!(n+1)!} \cdot \frac{n!n!}{(2n)!} \\ &= \frac{n+1}{n+2} \cdot \frac{2(n+1)(2n+1)}{(n+1)(n+1)} = \frac{4n+2}{n+2} \end{aligned}$$

έπεται ότι $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{C_{n+1}}{C_n} = 4$, οπότε

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\frac{C_{n+1}}{C_n} - 1} = \frac{1}{4 - 1} = \frac{1}{3}.$$

Άρα, σύμφωνα με το Λήμμα Stolz θα είναι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{A_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \frac{1}{3},$$

από όπου προκύπτει ότι

$$\frac{\sum_{k=0}^{n-1} C_k}{C_n} \sim \frac{1}{3}.$$

δηλαδή

$$\sum_{k=0}^{n-1} C_k \sim \frac{1}{3} C_n$$

□

Άσκηση 5. Να βρεθεί μια ασυμπτωτική εκτίμηση του πη-

λίκου $\frac{\sum_{k=0}^n \binom{2k+1}{k}}{C_n}$.

Λύση. Αν τεθεί $a_n = \sum_{k=0}^n \binom{2k+1}{k}$, αρχικά υπολογίζουμε μια ασυμπτωτική εκτίμηση της διαφοράς $a_{n+1} - a_n$.

Πράγματι, χρησιμοποιώντας την προηγούμενη εφαρμογή προκύπτει ότι

$$a_{n+1} - a_n = \binom{2n+3}{n+1} \sim 8 \frac{4^n}{\sqrt{\pi n}} \sim 8n C_n,$$

οπότε,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{nC_n} = 8.$$

Θα εφαρμόσουμε το Λήμμα Stolz για τις ακολουθίες (a_n) και (A_n) με $A_n = nC_n$.

Είναι

$$\begin{aligned} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} &= \frac{a_{n+1} - a_n}{nC_n} \cdot \frac{nC_n}{A_{n+1} - A_n} \\ &= \frac{a_{n+1} - a_n}{nC_n} \cdot \frac{nC_n}{(n+1)C_{n+1} - nC_n} \\ &= \frac{a_{n+1} - a_n}{nC_n} \cdot \frac{1}{\frac{n+1}{n} \frac{C_{n+1}}{C_n} - 1}. \end{aligned}$$

Επειδή $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{C_{n+1}}{C_n} = 4$ έπεται ότι

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{nC_n} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\frac{n+1}{n} \frac{C_{n+1}}{C_n} - 1} \\ &= 8 \cdot \frac{1}{4 - 1} = \frac{8}{3}. \end{aligned}$$

Άρα, σύμφωνα με το Λήμμα Stolz θα είναι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{A_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{A_{n+1} - A_n} = \frac{8}{3},$$

από όπου προκύπτει ότι

$$\frac{\sum_{k=0}^n \binom{2k+1}{k}}{C_n} = \frac{a_n}{\frac{1}{n}A_n} \sim \frac{8}{3}n. \quad \square$$

Άσκηση 6. Να βρεθούν οι ασυμπτωτικές εκτιμήσεις των πηλίκων:

$$i) \frac{\sum_{k=0}^{n-2} \binom{2k+3}{k}}{C_n}.$$

$$ii) \frac{\sum_{k=0}^n 4^{n-k} \binom{2k+1}{k+1}}{C_n}.$$

Λύση της ii). Θέτουμε

$$b_n = \sum_{k=0}^n 4^{n-k} \binom{2k+1}{k+1}$$

και

$$a_n = \frac{b_n}{4^n} = \sum_{k=0}^n 4^{-k} \binom{2k+1}{k+1}$$

και ζητείται μια ασυμπτωτική εκτίμηση του πηλίκου $\frac{b_n}{C_n}$.

Είναι

$$a_{n+1} - a_n = 4^{-(n+1)} \binom{2n+3}{n+2} \sim 4^{-(n+1)} 2^3 \frac{4^n}{\sqrt{\pi n}} = \frac{2}{\sqrt{\pi n}}$$

Εφαρμόζουμε το Λήμμα του Stolz για τις ακολουθίες (a_n) και

(A_n) με $A_n = \sqrt{n}$ οπότε προκύπτει ότι

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{\sqrt{n}} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{\sqrt{n+1} - \sqrt{n}} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(a_{n+1} - a_n)(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})}{(\sqrt{n+1} - \sqrt{n})(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt{n}(a_{n+1} - a_n) \cdot \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\sqrt{\frac{n+1}{n}} + 1 \right) \\ &= \frac{2}{\sqrt{\pi}} \cdot 2 = \frac{4}{\sqrt{\pi}}\end{aligned}$$

Άρα, $a_n \sim \frac{4}{\sqrt{\pi}} \sqrt{n}$.

Κατόπιν τούτων

$$\frac{b_n}{c_n} = \frac{4^n a_n}{c_n} \sim \frac{4^n \frac{4}{\sqrt{\pi}} \sqrt{n}}{\frac{4^n}{n \sqrt{\pi n}}} = 4n^2$$

□

Μια ιεραρχία

Οι ακολουθίες που συναντάμε στις εφαρμογές έχουν διαφορετικούς ασυμπτωτικούς ρυθμούς αύξησης, δηλαδή η μια πλησιάζει στο άπειρο ταχύτερα από την άλλη. Για παράδειγμα, η ακολουθία $g(n) = n^2$ πλησιάζει ταχύτερα στο άπειρο από την ακολουθία $f(n) = n$. Έτσι, ορίζεται μια σχέση “ιεραρχίας” ως εξής:

$$f(n) < g(n) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0.$$

Προφανώς η σχέση αυτή είναι μεταβατική.

Παραδείγματα

$$\text{i) } n^a < n^b \Leftrightarrow a < b$$

$$\text{ii) } \ln(\ln n) < \ln n < n^\epsilon, \text{ για } \epsilon > 0.$$

Πράγματι,

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln(\ln n)}{\ln n} &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln(\ln x)}{\ln x} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(\ln(\ln x))'}{(\ln x)'} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\frac{1}{x \ln x}}{\frac{1}{x}} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{\ln x} = 0, \end{aligned}$$

και

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln n}{n^\epsilon} &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln x}{x^\epsilon} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(\ln x)'}{(x^\epsilon)'} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\frac{1}{x}}{\epsilon x^{\epsilon-1}} \\ &= \frac{1}{\epsilon} \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{x^\epsilon} = 0.\end{aligned}$$

iii) $n^{\ln n} < a^n$, για κάθε $a > 1$.

Πράγματι

$$\begin{aligned}\frac{n^{\ln n}}{a^n} &= \frac{(e^{\ln n})^{\ln n}}{e^{\ln a^n}} \\ &= e^{(\ln n)^2 - n \ln a} \\ &= e^{n \left(\frac{(\ln n)^2}{n} - \ln a \right)}.\end{aligned}$$

Εφαρμόζοντας δύο φορές τον κανόνα του L' Hospital έχουμε ότι

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(\ln n)^2}{n} &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(\ln x)^2}{x} \\ &= \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{2 \ln x}{x} \\ &= 2 \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{x} = 0,\end{aligned}$$

οπότε προκύπτει ότι

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^{\ln n}}{a^n} = \lim_{n \rightarrow \infty} e^{n \left(\frac{(\ln n)^2}{n} - \ln a \right)} = \lim_{n \rightarrow \infty} e^{-n \ln a} = 0,$$

αφού $\ln a > 0$.

Συνήθως για τη σχέση ιεραρχίας χρησιμοποιείται ο συμβολισμός o (διαβάζεται “όμικρον”).

Ο συμβολισμός o

Για κάθε ακολουθία $g(n)$ τίθεται

$$o(g(n)) = \{f(n) : f(n) < g(n)\}.$$

Προφανώς, $o(1)$ είναι το σύνολο όλων των μηδενικών ακολουθιών.

Παρακάτω θα γράφουμε ότι

$$f(n) = o(g(n))$$

εννοώντας ότι

$$f(n) \in o(g(n))$$

ή, ισοδύναμα, ότι

$$f(n) < g(n).$$

Άρα,

$$f(n) = o(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0.$$

Ο συμβολισμός αυτός μπορεί να χρησιμοποιηθεί για να εκφράσει την ασυμπτωτική ισοδυναμία, δηλαδή ισχύει ότι

$$f(n) \sim g(n) \Leftrightarrow f(n) = g(n) + o(g(n)),$$

αφού

$$f(n) = g(n) + (f(n) - g(n))$$

και άρα

$$\begin{aligned} f(n) \sim g(n) &\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1 \\ &\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n) - g(n)}{g(n)} = 0 \\ &\Leftrightarrow f(n) - g(n) = o(g(n)). \end{aligned}$$

Άσκηση 7. Να αποδειχθεί ότι

i) $a^n = o(n!),$ όπου $a \in \mathbb{R}.$

ii) $\log n = o(n^\epsilon),$ όπου $\epsilon > 0.$

Παρατήρηση: Οι ορισμοί της ασυμπτωτικής ισοδυναμίας και της ιεραρχίας που δόθηκαν για ακολουθίες (άρα, ισοδύναμα, και για συναρτήσεις που η μεταβλητή τους τείνει στο $+\infty$, ή στο $-\infty$) μπορεί να επεκταθεί και για συναρτήσεις που η μεταβλητή τους τείνει σε κάποιο $x_0 \in \mathbb{R}$.

Συγκεκριμένα,

$$f(x) \sim g(x), (x \rightarrow x_0) \Leftrightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = 1,$$

και

$$f(x) = o(g(x)), (x \rightarrow x_0) \Leftrightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = 0.$$

Παραδείγματα

$$\text{i) } e^x - 1 \sim \frac{1}{2} \sin 2x, (x \rightarrow 0).$$

Πράγματι,

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{2(e^x - 1)}{\sin 2x} &= 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(e^x - 1)'}{(\sin 2x)'} \\ &= 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x}{2 \cos 2x} = 1. \end{aligned}$$

$$\text{ii) } (2-x)^{\frac{1}{1-x}} \sim e^2 x^{\frac{1}{1-x}}, \quad (x \rightarrow 1^-).$$

Πράγματι, αν τεθεί $t = \frac{1}{1-x}$ προκύπτει ότι $x = \frac{t-1}{t}$ και

$$2-x = 1 + \frac{1}{t}, \text{ επομένως}$$

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow 1^-} \frac{1}{e^2} \left(\frac{2-x}{x} \right)^{\frac{1}{1-x}} &= \lim_{t \rightarrow +\infty} \left(\frac{1 + \frac{1}{t}}{1 - \frac{1}{t}} \right)^t \\ &= \frac{1 \lim_{t \rightarrow +\infty} \left(1 + \frac{1}{t} \right)^t}{e^2 \lim_{t \rightarrow +\infty} \left(1 - \frac{1}{t} \right)^t} \\ &= \frac{1}{e^2} \frac{e}{e^{-1}} = 1. \end{aligned}$$