David Stanovský & Libor Barto, Počítačová algebra
ERRATA

str. 38, Cvičení 17. Posloupnost je třeba budovat předpisem $a_{i+1} = \max(a_{i-1}, a_i) - \min(a_{i-1}, a_i)$.

str. 62, druhý odstavec. Pro ověření, zda ω je primitivní n-tou odmocninou z jedné, stačí testovat pouze $\omega^m \neq 1$ pro každého maximálního dělitele m čísla n, díky Lagrangeově větě (což je řádově rychlejší než zkoušení všech $m = 1, \dots, n$). Je-li $n = 2^k$, stačí jediný test, protože $m = 2^{k-1}$ je jediný maximální dělitel.

str. 63, Algoritmus 14. Poslední dva řádky kroku 1. se odkazují na $A[i + j]$. V obou případech se rozumí se původní hodnota před započetím aktuálního kroku cyklu. Algoritmus je zapsán špatně, předposlední řádek tento prvek předefinuje na novou hodnotu.

str. 139, poslední řádek. Předposlední člen má být x_2x_3.

str. 141, Tvrzení 20.3 (4) má znít: *buď* $f+h \xrightarrow{r} g+h$, *nebo* $g+h \xrightarrow{r} f+h$, *nebo existuje polynom* k *takový, že* $f + h \xrightarrow{r} k \xleftarrow{r} g + h$.

Důkaz. Uvažujme přepisovaný člen v polynomu f. V $f + h$ nastane jedna ze tří možností: člen se stejným termem se v h nevyskytuje (pak $f + h \xrightarrow{r} g + h$), nebo se tam vyskytuje, ale s jiným koeficientem (pak $f + h \xrightarrow{r} k \xleftarrow{r} g + h$), nebo se tam vyskytuje identický člen (pak $g + h \xrightarrow{r} f + h$). □

Příklad: pokud $h = -f$, pak $f + h = 0$, ale $g + h = g - f \xrightarrow{r} g - g = 0$. (Tento případ ve skriptech chybí.)

str. 152, Tvrzení 22.5. $x_1 < x_2 < x_3 < ... < x_k$.

str. 164, Tvrzení 24.2. Pod odmocninou má být determinant z té Gramovy matice.

str. 168, Tvrzení 25.1. Rozumí se báze $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_n$.