

ZAD 1.

$$w(x) = \frac{1}{2}c_0T_0(x) + c_1T_1(x) + \dots + c_nT_n(x)$$

$$\begin{aligned} B_{n+2} &:= B_{n+1} := \emptyset \\ B_k &:= 2xB_{k+1} - B_{k+2} + c_k \end{aligned}$$

wtedy $w(x) = \frac{1}{2}(B_0 - B_2)$.

Wiemy, że

$$T_k(x) = 2xT_{k-1}(x) - T_{k-2}(x)$$

Indukcja po n ? Dla $n=2$ mamy

$$w(x) = \frac{1}{2}c_0T_0(x) + c_1T_1(x) + c_2T_2(x) = \frac{1}{2}c_0 + c_1x + c_2(2x^2 - 1)$$

$$B_4 = B_3 = \emptyset$$

$$B_2 = 2xB_3 - B_4 + c_2 = c_2$$

$$B_1 = 2xB_2 - B_3 + c_1 = 2xc_2 + c_1$$

$$B_0 = 2xB_1 - B_2 + c_0 = 4x^2c_2 + 2xc_1 - c_2 + c_0$$

$$w(x) = \frac{1}{2}(B_0 - B_2) = \frac{1}{2}(4x^2c_2 + 2xc_1 - c_2 + c_0 - c_2) = 2x^2c_2 + xc_1 - c_2 + \frac{1}{2}c_0$$

wieć śmiga.

Założmy indukcyjnie, że algorytm działa dla dowolnego algorytmu zawierającego $T_0(x), \dots, T_n(x)$. Pokażemy, że działa wtedy też dla wielomianu z doklejonym $T_{n+1}(x)$.

$$\begin{aligned} w(x) &= \frac{1}{2}T_0(x) + \dots + c_nT_n(x) + c_{n+1}T_{n+1}(x) = \\ &= \frac{1}{2}T_0(x) + \dots + c_nT_n(x) + c_{n+1}(2xT_n(x) - T_{n-1}(x)) = \\ &= \frac{1}{2}T_0(x) + \dots + T_{n-1}(x)(c_{n-1} - c_{n+1}) + T_n(c_n + 2xc_{n+1}) \end{aligned}$$

Taki wielomian z założenia indukcyjnego można rozwiązać za pomocą algorytmu, więc mamy

$$B_{n+2} = B_{n+1} = \emptyset$$

$$B_n = 2xB_{n+1} - B_{n+2} + c_n + 2xc_n = c_n + 2xc_{n+1}$$

$$B_{n-1} = 2xB_n - B_{n+1} + c_{n-1} - c_{n+1} = 4x^2c_{n+1} + 2xc_n + c_{n-1} - c_{n+1}$$

$$B_{n-2} = 2xB_{n-1} - B_n c_{n-2} \dots$$

Rozważmy więc nowy ciąg, C , zdefiniowany rekurencyjnie:

$$C_{n+3} = C_{n+2} = \emptyset$$

$$C_{n+1} = c_{n+1}$$

$$C_n = 2xc_{n+1} + c_n = B_n$$

$$C_{n-1} = 2xC_n - C_{n+1} = 4x^2c_{n+1} + 2xc_n - c_{n+1} + c_{n-1} = B_{n-1}$$

$$C_k = 2xC_{k+1} - C_{k+2} + c_k$$

Ponieważ C_n i C_{n-1} odpowiadają B_n i B_{n-1} i oba ciągi mają tę samą definicję rekurencyjną, to są sobie równe od n w dół. Skoro C to algorytm dla $w(x)$ w całość, to

$$w(x) = \frac{1}{2}(C_0 - C_2)$$

i koniec.

