

Các đa thức dạng Fibonacci

Lê Kim Uyên

Trường THPT Ngô Gia Tự, Eakar, Đak Lak

1 Đa thức Fibonacci và đa thức Lucas

Định nghĩa 1. *Dãy đa thức $\{f_n(x)\}$, $n \in \mathbb{Z}^+$ thỏa mãn hệ thức truy hồi*

$$f_{n+2}(x) = xf_{n+1}(x) + f_n(x), \text{ với mọi } n \in \mathbb{Z}^+$$

trong đó $f_0(x) = 0, f_1(x) = 1$ được gọi là một dãy đa thức Fibonacci, ký hiệu $\{f_n(x)\}$.

Nhận xét 1. $\deg f_n(x) = n - 1, \forall n \geq 1$.

Định nghĩa 2. *Dãy đa thức $\{l_n(x)\}$, $n \in \mathbb{Z}^+$ thỏa mãn hệ thức truy hồi*

$$l_{n+2}(x) = xl_{n+1}(x) + l_n(x), \text{ với mọi } n \in \mathbb{Z}^+$$

trong đó $l_0(x) = 2, l_1(x) = x$ được gọi là một dãy đa thức Lucas, ký hiệu $\{l_n(x)\}$.

Nhận xét 2. $\deg l_n(x) = n, \forall n \geq 0$.

Định lý 1. *Với mọi $n \geq 1$ chúng ta có*

$$f_n(x) = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1}$$

Chứng minh. Cách 1: Đặt

$$g_n(x) = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1}, n \geq 1$$

Ta sẽ chứng minh $g_n(x) = f_n(x)$. Từ cách đặt ta thu được $g_1(x) = 1 = f_1(x)$ và $g_2(x) = x = f_2(x)$.

Để chứng minh $g_n(x) = f_n(x)$ ta chứng minh $g_n(x)$ thỏa mãn công thức truy hồi $g_n(x) = xg_{n-1}(x) + g_{n-2}(x), \forall n \geq 2$.

+ Với n chẵn, $n = 2k, k \in \mathbb{Z}^+$ chúng ta có

$$xg_{n-1}(x) + g_{n-2}(x) =$$

$$\begin{aligned}
&= x \sum_{j=0}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-2}{j} x^{n-2j-2} + \sum_{j=0}^{\lfloor (n-3)/2 \rfloor} \binom{n-j-3}{j} x^{n-2j-3} \\
&= \sum_{j=0}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-2}{j} x^{n-2j-1} + \sum_{j=1}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-2}{j-1} x^{n-2j-1} \\
&= x^{n-1} + \sum_{j=1}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-2}{j} x^{n-2j-1} + \sum_{j=1}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-2}{j-1} x^{n-2j-1} \\
&= x^{n-1} + \sum_{j=1}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \left[\binom{n-j-2}{j} + \binom{n-j-2}{j-1} \right] x^{n-2j-1} \\
&= x^{n-1} + \sum_{j=1}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1} = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-2)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1} \\
&= \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1} = g_n(x).
\end{aligned}$$

+ Với n lẻ, $n = 2k + 1, k \in \mathbb{Z}^+$.

Chứng minh tương tự ta cũng thấy $g_n(x)$ thỏa mãn công thức truy hồi $g_n(x) = xg_{n-1}(x) + g_{n-2}(x)$.

Ta được $g_n(x) = f_n(x), \forall n \geq 1$.

Cách 2: Chúng ta có

$$\frac{y}{1 - xy - y^2} = \sum_{n=0}^{\infty} f_n(x) y^n \quad (1)$$

Nhưng

$$\frac{1}{1 - 2zt + z^2} = \sum_{n=0}^{\infty} \left[\sum_{j=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^j \binom{n-j}{j} (2t)^{n-2j} \right] z^n \quad (2)$$

$$U_n(t) = \sum_{j=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^j \binom{n-j}{j} (2t)^{n-2j}$$

là đa thức Chebyshev loại hai. Đặt $x = 2it; z = it$ thì

$$\frac{1}{1 - xy - y^2} = \sum_{n=0}^{\infty} i^n U_n(x/2i) y^n$$

Do đó

$$\frac{y}{1 - xy - y^2} = \sum_{n=0}^{\infty} i^n U_n(x/2i) y^{n+1} \quad (3)$$

Ta được

$$\begin{aligned} f_{n+1}(x) &= i^n U_n(x/2i) \\ &= i^n \sum_{j=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^j \binom{n-j}{j} (x/i)^{n-2j} \\ &= \sum_{j=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} \binom{n-j}{j} x^{n-2j} \end{aligned}$$

Do đó

$$f_n(x) = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} x^{n-2j-1}$$

□

Định lý 2. Giả sử $\alpha(x)$ và $\beta(x)$ là nghiệm của phương trình bậc hai $t^2 - xt - 1 = 0$;

$$\alpha(x) = \frac{x + \sqrt{x^2 + 4}}{2} \text{ và } \beta(x) = \frac{x - \sqrt{x^2 + 4}}{2}$$

Khi đó

$$f_n(x) = \frac{\alpha^n(x) - \beta^n(x)}{\alpha(x) - \beta(x)}$$

và

$$l_n(x) = \alpha^n(x) + \beta^n(x)$$

Chứng minh. Tương tự với $p(x) = x, q(x) = 1, a_1(x) = l_1(x) = x, a_0(x) = l_0(x) = 2$ chúng ta được

$$\begin{aligned} l_n(x) &= a_n(x) = \frac{x - 2\beta(x)}{\alpha(x) - \beta(x)} \alpha^n(x) - \frac{x - 2\alpha(x)}{\alpha(x) - \beta(x)} \beta^n(x) \\ &= \frac{[\alpha(x) + \beta(x)] - 2\beta(x)}{\alpha(x) - \beta(x)} \alpha^n(x) - \frac{[\alpha(x) + \beta(x)] - 2\alpha(x)}{\alpha(x) - \beta(x)} \beta^n(x) \\ &= \alpha^n(x) + \beta^n(x) \end{aligned}$$

□

Định lý 3. $x \sum_1^n f_i(x) = f_{n+1}(x) + f_n(x) - 1$

Chứng minh. Sử dụng hệ thức truy hồi của đa thức Fibonacci, ta được

$$\sum_{i=1}^n f_{i+1}(x) = x \sum_{i=1}^n f_i(x) + \sum_{i=1}^n f_{i-1}(x)$$

hay

$$f_2(x) + f_3(x) + \dots + f_n(x) + f_{n+1}(x) = x \sum_{i=1}^n f_i(x) + [f_0(x) + f_1(x) + \dots + f_{n-1}(x)]$$

Do đó

$$f_n(x) + f_{n+1}(x) = x \sum_{i=1}^n f_i(x) + f_0(x) + f_1(x)$$

Mà $f_0(x) = 0, f_1(x) = 1$ nên

$$x \sum_{i=1}^n f_i(x) = f_{n+1}(x) + f_n(x) - 1$$

□

Hệ quả 1. $\sum_1^n F_i = F_{n+1} - 1$

Chứng minh. Ta có

$$\sum_1^n f_i(1) = f_{n+1}(1) + f_n(1) - 1$$

Mà $f_i(1) = F_i$ và $F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$ nên ta được

$$\sum_1^n F_i = F_{n+1} - 1$$

□

Tính chất 1. (Liên hệ giữa đa thức Fibonacci và Lucas)

- i) $l_n(x) = f_{n+1}(x) + f_{n-1}(x)$
- ii) $l_n(x) = x f_n(x) + 2 f_{n-1}(x)$
- iii) $x l_n(x) = f_{n+2}(x) - f_{n-2}(x)$

Mệnh đề 1. Giả sử $\{f_n(x)\}$ là một dãy đa thức Fibonacci. Khi đó, nếu

$$Q(x) = \begin{bmatrix} x & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

thì

$$Q^n(x) = \begin{bmatrix} f_{n+1}(x) & f_n(x) \\ f_n(x) & f_{n-1}(x) \end{bmatrix}$$

trong đó $n \geq 1$.

Tính chất 2. Chúng ta có

- i) $x \sum_1^n f_i(x) = f_{n+1}(x) + f_n(x) - 1$
- ii) $x \sum_1^n l_i(x) = l_{n+1}(x) + l_n(x) - x - 2$

Tính chất 3. Chúng ta có một số tính chất sau

i) $f_{n+1}(x)f_{n-1}(x) - f_n^2(x) = (-1)^n$ (công thức Cassini)

ii) $f_{n+1}(x)f_{n-2}(x) - f_n(x)f_{n-1}(x) + x(-1)^n = 0$

iii) $f_{m+n}(x) = f_{m+1}(x)f_n(x) + f_m(x)f_{n-1}(x)$

iv) $l_{n+1}(x)l_{n-1}(x) - l_n^2(x) = (-1)^{n-1}(x^2 + 4)$

v) $l_{n+1}(x)l_{n-2}(x) - l_n(x)l_{n-1}(x) + x(-1)^{n-1}(x^2 + 4) = 0$

vi) $f_n^2(x) + f_{n+1}^2(x) = f_{2n+1}(x)$

vii) $f'_n(x) = \sum_{i=1}^{n-1} f_i(x)f_{n-i}(x)$ trong đó $f'_n(x)$ là đạo hàm của $f_n(x)$ theo biến x và

$n \geq 1$.

Tính chất 4. Chúng ta có một số kết quả sau

i) $\alpha^n(x) = \frac{l_n(x) + \sqrt{x^2 + 4}f_n(x)}{2}$

ii) $\beta^n(x) = \frac{l_n(x) - \sqrt{x^2 + 4}f_n(x)}{2}$

Tính chất 5. (Liên hệ giữa đa thức Fibonacci và Lucas)

i) $f_m(x) = l_k(x)f_{m-k}(x) + (-1)^{k+1}f_{m-2k}(x)$

ii) $l_n^2(x) - (x^2 + 4)f_n^2(x) = 4(-1)^n$

iii) $l_n^2(x) + l_{n+1}^2(x) = (x^2 + 4)f_{2n+1}(x)$

iv) $f_{m+n}(x) + (-1)^n f_{m-n}(x) = f_m(x)l_n(x)$

v) $f_m(x)l_n(x) + f_n(x)l_m(x) = 2f_{m+n}(x)$

Tính chất 6. $f_n(l_{2m+1}(x)) = \frac{f_{(2m+1)n}(x)}{f_{2m+1}(x)}$

Hệ quả 2. i) $F_{m+n} = F_{m+1}F_n + F_mF_{n-1}$

ii) $F_n = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j}$

iii) $F_{m+n} + (-1)^n F_{m-n} = F_m L_n$

iv) $F_{n+1} \cdot F_{n-1} - F_n^2 = (-1)^n$

v) $F_{m+n} = F_{m+1}F_n + F_mF_{n-1}$

Ví dụ 1. i)

$$\begin{aligned} f_5(x) &= \sum_0^2 \binom{4-j}{j} x^{4-2j} \\ &= \binom{4}{0} x^4 + \binom{3}{1} x^2 + \binom{2}{0} x^0 \\ &= x^4 + 3x^2 + 1. \end{aligned}$$

ii) $(x + \sqrt{x^2 + 4})^5 - (x - \sqrt{x^2 + 4})^5 = 32(x^4 + 3x^2 + 1)\sqrt{x^2 + 4}$

Do đó

$$f_5(x) = x^4 + 3x^2 + 1$$

iii)

$$x \sum_1^4 f_i(x) = x[1 + x + (x^2 + 1) + (x^3 + 2x)]$$

$$\begin{aligned}
&= x^4 + x^3 + 3x^2 + x \\
f_5(x) + f_4(x) - 1 &= (x^4 + 3x^3 + 1) + (x^3 + 2x) - 1 \\
&= x^4 + x^3 + 3x^2 + x \\
&= x \sum_1^4 f_i(x).
\end{aligned}$$

iv) Với $m = 3$ và $n = 4$ thì

$$\begin{aligned}
f_{m+1}(x)f_{n+1}(x) + f_m(x)f_n(x) &= f_4(x)f_5(x) + f_3(x)f_4(x) \\
&= (x^3 + 2x)(x^4 + 3x^2 + 1) + (x^2 + 1)(x^3 + 2x) \\
&= x^7 + 6x^5 + 10x^3 + 4x \\
&= f_8(x) = f_{m+n+1}(x)
\end{aligned}$$

v)

$$\begin{aligned}
f_6(x) &= x^5 + 4x^3 + 3x \\
f'_6(x) &= 5x^4 + 12x^2 + 3 \\
\sum_{i=0}^5 f_i(x)f_{6-i}(x) &= f_1(x)f_5(x) + f_2(x)f_4(x) \\
&\quad + f_3(x)f_3(x) + f_4(x)f_2(x) + f_5(x)f_1(x) \\
&= 2f_1(x)f_5(x) + 2f_2(x)f_4(x) + f_3^2(x) \\
&= 5x^4 + 12x^2 + 3 \\
&= f'_6(x)
\end{aligned}$$

2 Đa thức $G_n(x)$ và đa thức $H_n(x)$

Sử dụng dãy Pascal trong bảng 13.3, H. W. Gould năm 1965 đã nghiên cứu đa thức

$$G_n(x) = \sum_{j=0}^n A(n, j)x^j$$

trong đó

$$A(n, j) = \binom{n - \lfloor (j+1)/2 \rfloor}{\lfloor j/2 \rfloor}$$

xác định điểm chuyển thứ j trên dòng n .

Vì $A(n, 2k) = \binom{n-k}{k}$ và $A(n, 2k+1) = \binom{n-k-1}{k}$, nên $G_n(x)$ có thể viết lại

$$G_n(x) = \sum_0^{\lfloor n/2 \rfloor} \binom{n-k}{k} x^{2k} + \sum_0^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-k-1}{k} x^{2k+1}$$

Khi đó

$$G_{n+1}(x) = \sum_0^{\lfloor (n+1)/2 \rfloor} \binom{n-k+1}{k} x^{2k} + \sum_0^{\lfloor n/2 \rfloor} \binom{n-k}{k} x^{2k+1}$$

và

$$\begin{aligned} x^2 G_n(x) &= \sum_0^{\lfloor n/2 \rfloor} \binom{n-k}{k} x^{2k+2} + \sum_0^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-k-1}{k} x^{2k+3} \\ &= \sum_1^{\lfloor (n+2)/2 \rfloor} \binom{n-k+1}{k-1} x^{2k} + \sum_1^{\lfloor (n+1)/2 \rfloor} \binom{n-k}{k-1} x^{2k+1} \end{aligned}$$

Dùng đồng nhất thức Pascal ta được

$$\begin{aligned} G_{n+1}(x) + x^2 G_n(x) &= \sum_0^{\lfloor (n+2)/2 \rfloor} \binom{n-k+2}{k} x^{2k} + \sum_0^{\lfloor (n+1)/2 \rfloor} \binom{n-k+1}{k} x^{2k+1} \\ &= G_{n+2}(x) \end{aligned}$$

Do đó $G_n(x)$ thỏa mãn công thức truy hồi

$$G_{n+2}(x) = G_{n+1}(x) + x^2 G_n(x)$$

Sử dụng đa thức $G_n(x)$ Gould mở rộng nghiên cứu lên đa thức $H_n(x)$:

$$H_n(x) = x^n G_n(1/x) = \sum_{j=0}^n A(n, j) x^{n-j}$$

Chú ý rằng:

$$\begin{aligned} H_{n+2}(x) &= x^{n+2} G_{n+2}(1/x) \\ &= x^{n+2} [G_{n+1}(1/x) + x^{-2} G_n(1/x)] \\ &= x^{n+2} G_{n+1}(1/x) + x^n [G_n(1/x)] \\ &= x H_{n+1}(x) + H_n(x). \end{aligned}$$

trong đó $H_0(x) = G_0(1/x) = 1$ và $H_1(x) = x G_1(1/x) = x + 1$. Đây là một đa thức dạng Fibonacci được nghiên cứu bởi Catalan.

Nhận xét 3. $\deg H_n(x) = n, \quad \forall n \geq 1$

Tính chất 7.

$$x \sum_1^n H_i(x) = H_{n+1}(x) + H_n(x) - x - 2$$

Tính chất 8. Chúng ta có

- i) $H_{n+1}(x)H_{n-1}(x) - H_n^2(x) = x(-1)^n$
- ii) $H_{n+1}(x)H_{n-2}(x) - H_n(x)H_{n-1}(x) + x^2(-1)^n = 0$

Chứng minh. Suy ra trực tiếp từ định lý ?? và tính chất ?? với $q(x) = 1, H_0(x) = 1, H_1(x) = x + 1, H_2(x) = x^2 + x + 1$. \square

Định lý 4. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$H_n(x) = \sum_0^n \binom{n - \lfloor (i+1)/2 \rfloor}{\lfloor i/2 \rfloor} x^{n-i}$$

Chứng minh. Chứng minh tương tự đa thức $f_n(x)$. \square

Định lý 5. Giả sử $\alpha(x)$ và $\beta(x)$ là các nghiệm của phương trình đặc trưng $t^2 - xt - 1 = 0$;

$$\alpha(x) = \frac{x + \sqrt{x^2 + 4}}{2} \quad \text{và} \quad \beta(x) = \frac{x - \sqrt{x^2 + 4}}{2}$$

Khi đó

$$H_n(x) = \frac{1}{2(\alpha(x) - \beta(x))} \left\{ \left(-x + 2 + \sqrt{x^2 + 4} \right) \alpha^n(x) - \left(-x + 2 - \sqrt{x^2 + 4} \right) \beta^n(x) \right\}$$

trong đó $n \geq 0$.

Chứng minh. Chứng minh định lý bằng các cách khác nhau bằng cách suy ra trực tiếp từ định lý ??, ??, ?? \square

Tính chất 9. Chúng ta có một số kết quả sau

$$\begin{aligned} i) \quad \alpha^n(x) &= \frac{1}{2} \left[l_n(x) + \frac{2\sqrt{x^2+4}}{x+2+\sqrt{x^2+4}} H_n(x) \right] \\ ii) \quad \beta^n(x) &= \frac{1}{2} \left[l_n(x) - \frac{2\sqrt{x^2+4}}{x+2+\sqrt{x^2+4}} H_n(x) \right] \end{aligned}$$

Chứng minh. Sử dụng công thức Binet của $l_n(x)$ và $H_n(x)$ chúng ta có. i)

$$\begin{aligned} \frac{1}{2} \left[l_n(x) + \frac{2\sqrt{x^2+4}}{x+2+\sqrt{x^2+4}} H_n(x) \right] &= \frac{1}{2} [\alpha^n(x) + \beta^n(x) + \alpha^n(x) - \beta^n(x)] \\ &= \alpha^n(x) \end{aligned}$$

ii) Chứng minh tương tự i). \square

Tính chất 10. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$\begin{aligned} i) \quad f_{n+1}(x) &= \sum_{i=0}^n (-1)^{n+i} H_i(x) \\ ii) \quad f_{n+1}(x) + f_n(x) &= H_n(x) \end{aligned}$$

Chứng minh. i) Vì $f_1(x) + f_0(x) = 1 + 0 = 1 = H_0(x)$ và $f_2(x) + f_1(x) = x + 1 = H_1(x)$, suy ra $H_n(x) = f_{n+1}(x) + f_n(x)$.

Do đó

$$(-1)^{i+1} H_i(x) = (-1)^{i+1} f_{i+1}(x) - (-1)^i f_i(x)$$

nên

$$\begin{aligned}\sum_{i=0}^n (-1)^{i+1} H_i(x) &= \sum_{i=0}^n [(-1)^{i+1} f_{i+1}(x) - (-1)^i f_i(x)] \\ &= -f_0(x) + (-1)^{n+1} f_{n+1}(x) = (-1)^{n+1} f_{n+1}(x).\end{aligned}$$

Vậy

$$f_{n+1}(x) = \sum_{i=0}^n (-1)^{n+i} H_i(x)$$

ii) Theo tính chất i) chúng ta có

$$\begin{aligned}f_{n+1}(x) + f_n(x) &= \sum_{i=0}^n (-1)^{n+i} H_i(x) + \sum_{i=0}^{n-1} (-1)^{n+i-1} H_i(x) \\ &= [(-1)^n H_0(x) + (-1)^{n-1} H_0(x)] + [(-1)^{n+1} H_1(x) + (-1)^n H_1(x)] + \\ &\quad + \dots + [(-1)^{2n-1} H_{n-1}(x) + (-1)^{2n-2} H_{n-1}(x)] + (-1)^{2n} H_n(x) \\ &= H_n(x)\end{aligned}$$

□

Mệnh đề 2. (Liên hệ với số Fibonacci)

- i) $G_n(1) = F_{n+2}, n \geq 0$
- ii) $H_n(1) = F_{n+1}, n \geq 0$

3 Đa thức $g_n(x)$ và đa thức $h_n(x)$

Chúng ta có thể thu được đa thức $g_n(x)$ và $h_n(x)$ từ đa thức $f_n(x)$ và $l_n(x)$ bằng cách thay đổi dấu cộng thành dấu trừ trong công thức truy hồi.

$$\begin{aligned}g_0(x) &= 0 & g_1(x) &= 1 \\ g_n(x) &= xg_{n-1}(x) - g_{n-2}(x) & n &\geq 2 \\ h_0(x) &= 2 & h_1(x) &= x \\ h_n(x) &= xh_{n-1}(x) - h_{n-2}(x) & n &\geq 2\end{aligned}$$

Hai đa thức này có mối quan hệ với đa thức Chebyshev loại một và loại hai.

Nhận xét 4. Chúng ta có

$$\begin{aligned}\deg g_n(x) &= n-1, \quad \forall n \geq 1 \\ \deg h_n(x) &= n, \quad \forall n \geq 0\end{aligned}$$

Tính chất 11. Chúng ta có

$$\begin{aligned}i) (x-2) \sum_{i=1}^n g_i(x) &= g_{n+1}(x) - g_n(x) - 1 \\ ii) (x-2) \sum_{i=1}^n h_i(x) &= h_{n+1}(x) - h_n(x) - x + 2\end{aligned}$$

Tính chất 12. Chúng ta có một số tính chất sau :

- i) $g_{n+1}(x)g_{n-1}(x) - g_n^2(x) = -1$
- ii) $g_{n+1}(x)g_{n-2}(x) + g_n(x)g_{n-1}(x) + x = 0$
- iii) $h_{n+1}(x)h_{n-1}(x) - h_n^2(x) = x^2 - 4$
- iv) $h_{n+1}(x)h_{n-2}(x) + h_n(x)h_{n-1}(x) - x(x^2 - 4) = 0$

Chứng minh. Suy ra trực tiếp từ định lý ?? và tính chất ??.

□

Định lý 6. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$g_n(x) = \sum_0^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \binom{n-i-1}{i} (-1)^i x^{n-2i-1}$$

Chứng minh. Chứng minh tương tự như đa thức $f_n(x)$.

□

Định lý 7. Giả sử $\gamma(x)$ và $\delta(x)$ là các nghiệm của phương trình đặc trưng $t^2 - xt + 1 = 0$;

$$\gamma(x) = \frac{x + \sqrt{x^2 - 4}}{2} \quad \text{và} \quad \delta(x) = \frac{x - \sqrt{x^2 - 4}}{2}$$

Khi đó

$$g_n(x) = \frac{\gamma^n(x) - \delta^n(x)}{\gamma(x) - \delta(x)} \quad \text{và} \quad h_n(x) = \gamma^n(x) + \delta^n(x)$$

trong đó $x \neq 2$.

Chứng minh. Chứng minh định lý bằng các cách khác nhau bằng cách suy ra trực tiếp từ định lý ??, ??, ??.

□

Tính chất 13. Chúng ta có

- i) $\gamma^n(x) = \frac{h_n(x) + \sqrt{x^2 - 4}g_n(x)}{2}$
- ii) $\delta^n(x) = \frac{h_n(x) - \sqrt{x^2 - 4}g_n(x)}{2}$

Chứng minh. Áp dụng công thức Binet của $h_n(x)$ và $g_n(x)$.

□

Tính chất 14. (Liên hệ giữa đa thức $g_n(x)$ và đa thức $h_n(x)$)

- i) $h_n^2(x) - (x^2 - 4)g_n^2(x) = 4$
- ii) $h_n(x) = g_{n+1}(x) - g_{n-1}(x)$

Chứng minh. i) Áp dụng định lý 7 chúng ta có

$$\begin{aligned} h_n^2(x) - (x^2 - 4)g_n^2(x) &= [\gamma^n(x) + \delta^n(x)]^2 - (x^2 - 4) \cdot \frac{[\gamma^n(x) - \delta^n(x)]^2}{[\gamma(x) + \delta(x)]^2} \\ &= [\gamma^n(x) + \delta^n(x)]^2 - [\gamma^n(x) - \delta^n(x)]^2 \\ &= 4\gamma^n(x) \cdot \delta^n(x) = 4 \frac{1}{4} [x^2 - (x^2 - 4)]^n \\ &= 4 \end{aligned}$$

ii) Chúng ta chứng minh bằng phương pháp qui nạp.

Với $n = 1$ chúng ta có $h_1(x) = x = g_2(x) - g_0(x)$.

Giả sử công thức đúng với mọi $n = 1, 2, \dots, n-1$ ($n \geq 2$). Khi đó

$$\begin{aligned} h_{n+1}(x) &= xh_n(x) - h_{n-1}(x) \\ &= x[g_{n+1}(x) - g_{n-1}(x)] - [g_n(x) - g_{n-2}(x)] \\ &= [xg_{n+1}(x) - g_n(x)] - [xg_{n-1}(x) - g_{n-2}(x)] \\ &= g_{n+2}(x) - g_n(x) \end{aligned}$$

Vậy $h_n(x) = g_{n+1}(x) - g_{n-1}(x)$. □

Tính chất 15. $g_n(l_{2m}(x)) = \frac{f_{2mn}(x)}{f_{2m}(x)}$

Định lý 8. $f_{nk}(x) = \begin{cases} f_k(x) \cdot f_n(l_k(x)) & \text{nếu } k \text{ lẻ} \\ f_k(x) \cdot g_n(l_k(x)) & \text{nếu } k \text{ chẵn} \end{cases}$

Chứng minh. Suy ra từ tính chất 6 và 15. □

Hệ quả 3. $f_k(x) \mid f_{nk}(x)$

Hệ quả 4. $f_{nk}(x) = f_k(x) \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{n-j-1}{j} (-1)^{(k+1)j} l_k^{n-2j-1}(x)$

Định lý 9. $l_n(l_{2m-1}(x)) = l_{(2m-1)n}(x)$ và $h_n(l_{2m}(x)) = l_{2mn}(x)$

Chứng minh. Chúng ta có

$$\begin{aligned} l_n(l_{2m-1}(x)) &= \alpha^n(l_{2m-1}(x)) + \beta^n(l_{2m-1}(x)) \\ &= \alpha^{(2m-1)n}(x) + \beta^{(2m-1)n}(x) = l_{(2m-1)n}(x) \end{aligned}$$

Vì $\gamma(l_{2m}(x)) = \alpha^{2m}(x)$ và $\delta(l_{2m}(x)) = \beta^{2m}(x)$; $h_n(x) = \gamma^n(x) + \delta^{2m}(x)$ nên

$$h_n(l_{2m}(x)) = \alpha^{2mn}(x) + \beta^{2mn}(x) = l_{2mn}(x)$$

□

Hệ quả 5. $l_n(x) \mid l_{(2m-1)n}(x)$

Chứng minh. Chúng ta có $l_1(x) = x, l_2(x) = x^2 + 2$

Hơn nữa theo công thức truy hồi ta có

$$l_{2k-1}(x) = xl_{2k-2}(x) + l_{2k-3}(x)$$

nên $x \mid l_{2k-1}(x) \quad \forall k \geq 2$.

Tương tự $x \mid h_{2k-1}(x) \quad \forall k \geq 2$.

Vì $l_{2m-1}(l_{2k-1}(x)) = l_{(2m-1)(2k-1)}(x)$ và $l_{2k-1}(x) \mid l_{2m-1}(l_{2k-1}(x))$ nên suy ra $l_{2k-1}(x) \mid l_{(2m-1)(2k-1)}(x)$.

Tương tự $h_{2m-1}(l_{2k}(x)) = l_{(2m-1)(2k)}(x)$ và $l_{2k}(x) \mid h_{2m-1}(l_{2k}(x))$, vì vậy ta được

$l_{2k}(x) \mid l_{(2m-1)(2k)}(x)$.

Do đó khi n lẻ hoặc chẵn ta đều có $l_n(x) \mid l_{(2m-1)n}(x)$. □

Hệ quả 6. Chúng ta có

- i) $F_k | F_{nk}$
- ii) $L_n | L_{(2m-1)n}$

Ví dụ 2. Các ví dụ áp dụng

i)

$$\begin{aligned} f_6(x) &= f_2(x) \sum_0^1 \binom{2-j}{j} (-1)^j l_2^{2-2j}(x) \\ &= x \left[\binom{2}{0} l_2^2(x) - \binom{1}{1} l_2^0(x) \right] = x \left[(x^2 + 2)^2 - 1 \right] \\ &= x^5 + 4x^3 + 3x \end{aligned}$$

ii)

$$\begin{aligned} l_{3,4}(x) &= l_{12}(x) = x^{12} + 12x^{10} + 54x^8 + 12x^6 + 105x^4 + 36x^2 + 2 \\ &= (x^4 + 4x^2 + 2)(x^8 + 8x^6 + 20x^4 + 16x^2 + 1) \\ &= l_4(x) \cdot [l_8(x) - 1] \end{aligned}$$

Vì vậy $l_4(x) | l_{3,4}(x)$.

4 Đa thức Jacobsthal

Định nghĩa 3. Đa thức $J_n(x)$, $n \in \mathbb{Z}$ thỏa mãn hệ thức truy hồi

$$J_n(x) = J_{n-1}(x) + xJ_{n-2}(x), \quad n \geq 2$$

trong đó $J_1(x) = 1$, $J_0(x) = 0$ được gọi là đa thức Jacobsthal.

Nhận xét 5. Chúng ta có một số nhận xét sau:

- + Đa thức Jacobsthal $J_{2n-1}(x)$ và $J_{2n}(x)$ có bậc giống nhau.
- + Bậc của $J_n(x)$ là $\lfloor (n-1)/2 \rfloor$.
- + Hệ số của số hạng cao nhất của $J_{2n-1}(x)$ là 1, và của $J_{2n}(x)$ là n .
- + Các hệ số của $J_n(x)$ giống các hệ số của $f_n(x)$ nhưng có bậc khác nhau.
- + Các hệ số của đa thức Jacobsthal nằm trên đường chéo tăng chẵn trái của tam giác Pascal, với các bậc khác nhau.

Định lý 10. Với mọi $n \geq 1$ chúng ta có

$$J_n(x) = \sum_{j=0}^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor} \binom{\lfloor n/2 \rfloor + j}{\lfloor (n-1)/2 \rfloor - j} x^{\lfloor (n-1)/2 \rfloor - j}$$

Chứng minh. Vì các hệ số của $J_n(x)$ giống các hệ số của $f_n(x)$ với các bậc khác nhau nên ta có điều phải chứng minh. \square

Tính chất 16. $x \sum_1^n J_i(x) = J_{n+1}(x) + xJ_n(x) - 1$

Tính chất 17. Chúng ta có

$$i) J_{n+1}(x)J_{n-1}(x) - J_n^2(x) = (-1)^n x^{n-1}$$

$$ii) J_{n+1}(x)J_{n-2}(x) - J_n(x)J_{n-1}(x) + (-1)^n x^{n-2} = 0$$

Chứng minh. Áp dụng trực tiếp từ định lý ?? và tính chất ?? với $q(x) = x, J_0(x) = 0, J_1(x) = 1, J_2(x) = 1$. \square

Định lý 11. Giả sử $r(x)$ và $s(x)$ là nghiệm của phương trình đặc trưng $t^2 - t - x = 0$;

$$r(x) = \frac{1 + \sqrt{1 + 4x}}{2} \quad \text{và} \quad s(x) = \frac{1 - \sqrt{1 + 4x}}{2}$$

thì

$$J_n(x) = \frac{r^n(x) - s^n(x)}{\sqrt{1 + 4x}}$$

trong đó $n \geq 1$

Chứng minh. Chúng ta có thể chứng minh định lý bằng các cách khác nhau bằng cách sử dụng các định lý ??, ??, ?? với $p(x) = 1, q(x) = x, a_0(x) = J_0(x) = 0, a_1(x) = J_1(x) = 1, \alpha(x) = r(x), \beta(x) = s(x), \alpha(x) - \beta(x) = \sqrt{1 + 4x}$. \square

Ví dụ 3.

$$\begin{aligned} J_7(x) &= \sum_0^3 \binom{3+j}{3-j} x^{3-j} \\ &= \binom{3}{3} x^3 + \binom{4}{2} x^2 + \binom{5}{1} x + \binom{6}{0} \\ &= x^3 + 6x^2 + 5x + 1 \end{aligned}$$

Tương tự, $J_8(x) = 4x^3 + 10x^2 + 6x + 1$

5 Đa thức $K_n(x)$

Định nghĩa 4. Đa thức $K_n(x), n \geq \mathbb{Z}$ được xác định bởi hệ thức truy hồi

$$K_n(x) = K_{n-1}(x) + xK_{n-2}(x), \quad n \geq 3$$

trong đó $K_1(x) = 1$ và $K_2(x) = x$.

Nhận xét 6. Chúng ta có một số nhận xét sau:

- + Bậc của $K_n(x)$ là $\lfloor n/2 \rfloor$, vì vậy $K_{2n}(x)$ và $K_{2n+1}(x)$ có cùng bậc.
- + Hệ số của số hạng cao nhất của $K_n(x)$ là

$$\begin{cases} 1 & \text{nếu } n \text{ chẵn} \\ \lfloor (n+1)/2 \rfloor & \text{nếu } n \text{ lẻ} \end{cases}$$

+ $x \mid K_n(x)$ với mọi $n \geq 2$. (Giả sử $n \neq 0$)

+ Khi $n \geq 3$ thì hệ số của x là 2.

Tính chất 18. i) $x \sum_1^n K_i(x) = K_{n+1}(x) + xK_n(x) - x$

$$ii) K_{n+1}(x)K_{n-1}(x) - K_n^2(x) = (x-2)(-x)^{n-1}$$

$$iii) K_{n+1}(x)K_{n-2}(x) - K_n(x)K_{n-1}(x) + (-1)^{n-1}(x-2)x^{n-2} = 0$$

Chứng minh. Suy ra trực tiếp từ định lý ?? và tính chất ?? với $q(x) = x, K_0(x) = \frac{x-1}{x}, K_1(x) = 1, K_2(x) = x$. \square

Định lý 12. $K_n(x) = x[J_{n-1}(x) + J_{n-2}(x)]$ trong đó $n \geq 2$.

Mệnh đề 3. Hàm sinh của $K_n(x)$ là

$$g(t) = \frac{t + (x-1)t^2}{1-t-xt^2}, n \geq 1$$

Hệ quả 7. Chúng ta có một số hệ quả sau

$$i) F_n = F_{n-1} + F_{n-2}, \quad n \geq 3.$$

$$ii) F_{2n} = 1 + \sum_1^{n-1} \frac{n+3j-1}{2j} \binom{n+j-2}{n-j-1}$$

$$iii) F_{2n+1} = \sum_0^{n-1} \frac{n+3j-1}{2j} \binom{n+j-1}{n-j-1}$$

Chứng minh. Sử dụng $K_m(1) = F_m = J_m(1)$ và định lý 12, định lý ?? ta được điều phải chứng minh. \square

Ví dụ 4. Một số ví dụ minh họa.

i)

$$\begin{aligned} K_9(x) &= x[J_8(x) + J_7(x)] \\ &= x[(4x^3 + 10x^2 + 6x + 1) + (x^3 + 6x^2 + 5x + 1)] \\ &= 5x^4 + 16x^3 + 11x^2 + 2x \end{aligned}$$

Tương tự, $K_8(x) = x^4 + 9x^3 + 9x^2 + 2x$.

ii)

$$\begin{aligned} K_6(x)/x &= x^2 + \sum_1^2 \frac{2+3j}{2j} \binom{1+j}{2-j} x^{2-j} \\ &= x^2 + \frac{5}{2} \binom{2}{1} x + 2 \binom{3}{0} \\ &= x^2 + 5x + 2 \\ K_6(x) &= x^3 + 5x^2 + 2x \end{aligned}$$

Tương tự,

$$K_7(x)/x = \sum_0^2 \frac{4+3j}{2j+1} \binom{2+j}{2-j} x^{2-j}$$

$$\begin{aligned}
&= 4 \binom{2}{2} x^2 + \frac{7}{3} \binom{3}{1} x + \frac{10}{5} \binom{4}{0} \\
&= 4x^2 + 7x + 2 \\
K_7(x) &= 4x^3 + 7x^2 + 2x
\end{aligned}$$

iii)

$$\begin{aligned}
F_{11} &= \sum_0^4 \frac{6+3j}{2j} \binom{4+j}{4-j} \\
&= 6 \binom{4}{4} + \frac{9}{3} \binom{5}{2} + \frac{12}{5} \binom{6}{2} + \frac{15}{7} \binom{7}{1} + \frac{18}{9} \binom{8}{0} \\
&= 6 + 30 + 36 + 15 + 2 = 89
\end{aligned}$$

$$v\grave{a} F_{12} = 1 + \sum_1^5 \frac{5+3j}{2j} \binom{4+j}{5-j} = 144$$

6 Đa thức Morgan-Voyce

Định nghĩa 5. Đa thức Morgan-Voyce $b_n(x)$ và $B_n(x)$ được định nghĩa bởi hệ thức truy hồi

$$b_n(x) = xB_{n-1}(x) + b_{n-1}(x) \quad (4)$$

$$B_n(x) = (x+1)B_{n-1}(x) + b_{n-1}(x) \quad (5)$$

trong đó $b_0(x) = 1 = B_0(x)$ và $n \geq 1$.

Trừ (4) và (5) về theo về chúng ta được

$$b_n(x) = B_n(x) - B_{n-1}(x) \quad (6)$$

và từ hệ thức (4) chúng ta được

$$xB_n(x) = b_{n+1}(x) - b_n(x) \quad (7)$$

Thế $b_n(x)$ từ (6) vào (4) chúng ta thu được hệ thức truy hồi:

$$B_n(x) = (x+2)B_{n-1}(x) - B_{n-2}(x) \quad n \geq 2 \quad (8)$$

trong đó $B_0(x) = 1$ và $B_1(x) = x+2$.

Từ (4), (5), (7) chúng ta được

$$\begin{aligned}
b_n(x) &= xB_{n-1}(x) + b_{n-1}(x) \\
&= x[(x+1)B_{n-2}(x) + b_{n-2}(x)] + b_{n-1}(x) \\
&= x[B_{n-2}(x) + b_{n-1}(x)] + b_{n-1}(x) \\
&= [b_{n-1}(x) - b_{n-2}(x)] + (x+1)b_{n-1}(x) \\
&= (x+2)b_{n-1}(x) - b_{n-2}(x)
\end{aligned}$$

Vậy

$$b_n(x) = (x+2)b_{n-1}(x) - b_{n-2}(x) \quad n \geq 2 \quad (9)$$

trong đó $b_0(x) = 1$ và $b_1(x) = x+1$.

Nhận xét 7. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$\deg B_n(x) = n$$

$$\deg b_n(x) = n$$

Tính chất 19. Chúng ta có

$$i) x \sum_{i=1}^n B_i(x) = B_{n+1}(x) - B_n(x) - x - 1$$

$$ii) x \sum_{i=1}^n b_i(x) = b_{n+1}(x) - b_n(x) - x$$

Tính chất 20. (Một số tính chất cơ bản của đa thức Morgan-Voyce)

$$i) xB_n(x) = (x+1)b_n(x) - b_{n-1}(x)$$

$$ii) B_{n+1}(x) - B_{n-1}(x) = b_{n+1}(x) + b_n(x)$$

$$iii) x[B_n(x) + B_{n-1}(x)] = b_{n+1}(x) - b_{n-1}(x)$$

Định lý 13. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$B_n(x) = \sum_{i=0}^n \binom{n+i+1}{n-i} x^i \quad (10)$$

và

$$b_n(x) = \sum_{i=0}^n \binom{n+i}{n-i} x^i \quad (11)$$

Định lý 14. Giả sử $r(x)$ và $s(x)$ là nghiệm của phương trình đặc trưng $t^2 - (x+2)t + 1 = 0$;

$$r(x) = \frac{x+2+\sqrt{x^2+4x}}{2} \quad \text{và} \quad s(x) = \frac{x+2-\sqrt{x^2+4x}}{2}$$

thì

$$B_n(x) = \frac{r^{n+1}(x) - s^{n+1}(x)}{r(x) - s(x)}$$

và

$$b_n(x) = \frac{1}{r(x) - s(x)} \left\{ \left(x + \sqrt{x^2+4x} \right) r^n(x) - \left(x - \sqrt{x^2+4x} \right) s^n(x) \right\}$$

trong đó $n \geq 1$

Chứng minh. Sử dụng kiến thức sai phân chúng ta sẽ chứng minh công thức Binet của $B_n(x)$. Theo giả thiết nghiệm của phương trình đặc trưng của hệ thức truy hồi (8) là

$$r(x) = \frac{x+2+\sqrt{x^2+4x}}{2} \quad \text{và} \quad s(x) = \frac{x+2-\sqrt{x^2+4x}}{2}$$

trong đó $r(x) + s(x) = x+2$, $r(x) - s(x) = \sqrt{x^2+4x}$ và $r(x).s(x) = 1$. Vì vậy nghiệm tổng quát của hệ thức truy hồi (8) là $B_n(x) = Cr^n(x) + Ds^n(x)$, trong đó hệ số C và D được xác định.

Sử dụng các điều kiện ban đầu $B_0(x) = 1$ và $B_1(x) = x + 2 = r(x) + s(x)$ chúng ta được hệ phương trình tuyến tính sau

$$C + D = 1$$

$$Cr(x) + Ds(x) = r(x) + s(x)$$

Giải hệ chúng ta được

$$C = \frac{r(x)}{\sqrt{x^2 + 4x}} \quad \text{và} \quad D = \frac{-s(x)}{\sqrt{x^2 + 4x}}$$

Do đó

$$B_n(x) = \frac{r^{n+1}(x) - s^{n+1}(x)}{r(x) - s(x)}$$

trong đó $n \geq 0$.

Ngoài ra ta còn có thể chứng minh định lý bằng các cách khác nhau từ các định lý ??, ??, ??.

Với $b_n(x)$ chúng ta chứng minh tương tự $B_n(x)$. □

Mệnh đề 4. (*Hàm sinh của đa thức Morgan-Voyce*)

$$\sum_{n \geq 0} B_n(x)t^n = \frac{1}{1 - (x+2)t + t^2}$$

$$\sum_{n \geq 0} b_n(x)t^n = \frac{1-t}{1 - (x+2)t + t^2}$$

Chứng minh. Chúng ta có thể chứng minh mệnh đề bằng cách suy ra trực tiếp từ mệnh đề ??. Ngoài ra chúng ta cũng có thể chứng minh bằng cách sau

Vì nghiệm của phương trình đặc trưng $t^2 - (x+2)t + 1 = 0$ là $r(x)$ và $s(x)$, nên

$$\begin{aligned} \frac{1}{1 - (x+2)t + t^2} &= \frac{1}{(1 - r(x)t)(1 - s(x)t)} \\ &= \frac{A}{1 - r(x)t} + \frac{B}{1 - s(x)t} \end{aligned}$$

dùng đồng nhất thức ta được $A = r/(r-s)$, $B = -s/(r-s)$, $r = r(x)$ và $s = s(x)$.

Từ đó ta được

$$\frac{1}{1 - (x+2)t + t^2} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(r^{n+1} - s^{n+1})t^n}{r-s} = \sum_{n=0}^{\infty} B_n(x)t^n \quad (12)$$

Do đó

$$\frac{t}{1 - (x+2)t + t^2} = \sum_{n=0}^{\infty} B_n(x)t^{n+1} = \sum_{n=1}^{\infty} B_{n-1}(x)t^n \quad (13)$$

Vì vậy

$$\begin{aligned}
\frac{1-t}{1-(x+2)t+t^2} &= \sum_{n=0}^{\infty} B_n(x)t^n - \sum_{n=1}^{\infty} B_{n-1}(x)t^n \\
&= B_0(x) + \sum_{n=1}^{\infty} [B_n(x) - B_{n-1}(x)]t^n \\
&= 1 + \sum_{n=1}^{\infty} b_n(x)t^n \\
&= \sum_{n=0}^{\infty} b_n(x)t^n
\end{aligned} \tag{14}$$

Phương trình (12) và (14) cho chúng ta hàm sinh của $B_n(x)$ và $b_n(x)$. □

Mệnh đề 5. Giả sử $B_n(x)$ là đa thức Morgan-Voyce. Khi đó, nếu

$$S(x) = \begin{bmatrix} x+2 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

thì

$$S^n(x) = \begin{bmatrix} B_n(x) & -B_{n-1}(x) \\ B_{n-1}(x) & -B_{n-2}(x) \end{bmatrix}$$

trong đó $n \geq 1$.

Tính chất 21. (Tính chất của đa thức Morgan-Voyce)

- i) $B_{n+1}(x)B_{n-1}(x) - B_n^2(x) = -1$
- ii) $B_{n+1}(x)B_{n-2}(x) - B_n(x)B_{n-1}(x) + (x+2) = 0$
- iii) $b_{n+1}(x)b_{n-1}(x) - b_n^2(x) = x$
- iv) $b_{n+1}(x)b_{n-2}(x) - b_n(x)b_{n-1}(x) - x(x+2) = 0$
- v) $B_{m+n}(x) = B_m(x)B_n(x) - B_{m-1}(x)B_{n-1}(x)$
- vi) $B_{2n}(x) = B_n^2(x) - B_{n-1}^2(x)$
- vii) $B_{2n-1}(x) = [B_n(x) - B_{n-2}(x)]B_{n-1}(x)$
- viii) $(x+2)B_{2n-1}(x) = B_n^2(x) - B_{n-2}^2(x)$

Tính chất 22. (Liên hệ giữa đa thức Morgan-Voyce và đa thức Fibonacci)

- i) $f_{2n}(x) = xB_{n-1}(x^2)$
- ii) $f_{2n+1}(x) = b_n(x^2)$ trong đó $n \geq 0$.

Chứng minh. Cách 1: Sử dụng phương trình (13) và (14) chúng ta được

$$\frac{t(1-t^2)}{1-(x^2+2)t^2+t^4} = \sum_{n=0}^{\infty} b_n(x^2)t^{2n+1}$$

và

$$\frac{xt^2}{1-(x^2+2)t^2+t^4} = \sum_{n=0}^{\infty} xB_{n-1}(x^2)t^{2n}$$

Cộng hai phương trình trên về theo về, chúng ta được

$$\begin{aligned}\frac{t(1+xt-t^2)}{(1+xt-t^2)(1-xt-t^2)} &= \sum_{n=0}^{\infty} xB_{n-1}(x^2)t^{2n} + \sum_{n=0}^{\infty} b_n(x^2)t^{2n+1} \\ \frac{t}{1-xt-t^2} &= \sum_{n=0}^{\infty} xB_{n-1}(x^2)t^{2n} + \sum_{n=0}^{\infty} b_n(x^2)t^{2n+1} \\ \sum_{n=0}^{\infty} f_n(x)t^n &= \sum_{n=0}^{\infty} xB_{n-1}(x^2)t^{2n} + \sum_{n=0}^{\infty} b_n(x^2)t^{2n+1}\end{aligned}$$

Do đó $f_{2n}(x) = xB_{n-1}(x^2)$ và $f_{2n+1}(x) = b_n(x^2)$. □

Tính chất 23. (Liên hệ giữa $B_n(x)$ và $b_n(x)$)

- i) $b_{m+n}(x) = b_m(x)B_n(x) - b_{m-1}(x)B_{n-1}(x)$
- ii) $b_{2n}(x) = B_n(x)b_n(x) - B_{n-1}(x)b_{n-1}(x)$
- iii) $b_{2n+1}(x) = B_n(x)b_{n+1}(x) - B_{n-1}(x)b_n(x)$
- iv) $(x+2)b_{2n+1}(x) = B_{n+1}(x)b_{n+1}(x) - B_{n-1}(x)b_{n-1}(x)$
- v) $(x+2)B_{2n}(x) = B_{n+1}(x)B_n(x) - B_{n-1}(x)B_{n-2}(x)$
- vi) $b_{2n}(x) - b_{2n-1}(x) = b_n^2(x) - b_{n-1}^2(x)$

Chứng minh. i) Sử dụng đẳng thức v) mục tính chất 21 chúng ta được

$$\begin{aligned}b_{m+n}(x) &= B_{m+n}(x) - B_{m+n-1}(x) \\ &= [B_m(x)B_n(x) - B_{m-1}(x)B_{n-1}(x)] - [B_m(x)B_{n-1}(x) - B_{m-1}(x)B_{n-2}(x)] \\ &= B_m(x)[B_n(x) - B_{n-1}(x)] - B_{m-1}(x)[B_{n-1}(x) - B_{n-2}(x)] \\ &= B_m(x)b_n(x) - B_{m-1}(x)b_{n-1}(x)\end{aligned}$$

ii) Trong i) thay m bởi n chúng ta được

$$b_{2n}(x) = B_n(x)b_n(x) - B_{n-1}(x)b_{n-1}(x)$$

iii) Áp dụng i) với $m = n + 1$.

iv) Áp dụng hệ thức iii), (8), (9) chúng ta được

$$\begin{aligned}(x+2)b_{2n+1}(x) &= (x+2)B_n(x)b_{n+1}(x) - (x+2)B_{n-1}(x)b_n(x) \\ &= b_{n+1}(x)[B_{n+1}(x) + B_{n-1}(x)] - B_{n-1}(x)[b_{n+1}(x) + b_{n-1}(x)] \\ &= B_{n+1}(x)b_{n+1}(x) - B_{n-1}(x)b_{n-1}(x)\end{aligned}$$

v) Áp dụng iii) tính chất 21 và hệ thức (8) chúng ta có

$$\begin{aligned}(x+2)B_{2n}(x) &= B_{2n+1}(x) + B_{2n-1}(x) = \\ &= [B_n(x)B_{n+1}(x) - B_{n-1}(x)B_n(x)] + [B_n(x)B_{n-1}(x) - B_{n-1}(x)B_{n-2}(x)] \\ &= B_n(x)B_{n+1}(x) - B_{n-1}(x)B_{n-2}(x)\end{aligned}$$

vi) Áp dụng ii) và hệ thức i) tính chất 21 chúng ta được

$$\begin{aligned}
& b_{2n}(x) - b_{2n-1}(x) = \\
& = [B_n(x)b_n(x) - B_{n-1}(x)b_{n-1}(x)] - [B_{n-1}(x)b_n(x) - B_{n-2}(x)b_{n-1}(x)] \\
& = b_n(x)[B_n(x) - B_{n-1}(x)] - b_{n-1}(x)[B_{n-1}(x) - B_{n-2}(x)] \\
& = b_n^2(x) - b_{n-1}^2(x)
\end{aligned}$$

□

Tính chất 24. (Công thức về tổng của đa thức Morgan-Voyce)

$$\begin{aligned}
i) \quad & x \sum_0^n B_i(x) = b_{n+1}(x) - 1 \\
ii) \quad & \sum_0^n b_i(x) = B_n(x) \\
iii) \quad & \sum_0^n B_{2i}(x) = B_n^2(x) \\
iv) \quad & \sum_1^n B_{2i-1}(x) = B_n(x) \cdot B_{n-1}(x) \\
v) \quad & \sum_0^n b_{2i}(x) = B_n(x) \cdot b_n(x) \\
vi) \quad & \sum_1^n b_{2i-1}(x) = B_{n-1}(x) \cdot b_n(x) \\
vii) \quad & \sum_0^{2n} (-1)^i b_i(x) = b_n^2(x)
\end{aligned}$$

Hệ quả 8. Với $n \geq 0$ chúng ta có

$$\begin{aligned}
i) \quad & F_{2n} = B_{n-1}(1) \\
ii) \quad & F_{2n+1} = b_n(1)
\end{aligned}$$

Hệ quả 9. (Một số kết quả của số Fibonacci)

$$\begin{aligned}
i) \quad & F_{m+n} = F_{m+2}F_n - F_mF_{n-2} \\
ii) \quad & F_{2n+2} = F_{n+2}^2 - F_n^2 \\
iii) \quad & F_{2n} = (F_{n+2} - F_{n-2})F_n \\
iv) \quad & 3F_{2n} = F_{n+2}^2 - F_{n-2}^2 \\
v) \quad & \sum_0^n F_{2i} = F_{2n+1} - 1 \\
vi) \quad & \sum_0^n F_{2i-1} = F_{2n}
\end{aligned}$$

Ví dụ 5. Chúng ta có một số ví dụ sau

$$\begin{aligned}
B_5(x) &= \sum_{i=0}^5 \binom{6+i}{5-i} x^i \\
&= \binom{6}{5} + \binom{7}{4} x + \binom{8}{3} x^2 + \binom{9}{2} x^3 + \binom{10}{1} x^4 + \binom{11}{0} x^5 \\
&= 6 + 35x + 56x^2 + 36x^3 + 10x^4 + x^5
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
b_5(x) &= \sum_{i=0}^5 \binom{5+i}{5-i} x^i \\
&= \binom{5}{5} + \binom{6}{4} x + \binom{7}{3} x^2 + \binom{8}{2} x^3 + \binom{9}{1} x^4 + \binom{10}{0} x^5 \\
&= 1 + 15x + 35x^2 + 28x^3 + 9x^4 + x^5
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
b_4(x)b_2(x) - b_3^2(x) &= (x^4 + 7x^3 + 15x^2 + 10x + 1)(x^2 + 3x + 1) \\
&\quad - (x^3 + 5x^2 + 6x + 1)^2 = x
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
B_2^2(x) - B_1^2(x) &= (x^2 + 4x + 3)^2 - (x + 2)^2 \\
&= x^4 + 8x^3 + 21x^2 + 20x + 5 \\
&= B_4(x)
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
x \sum_0^3 B_i(x) &= x(x^3 + 7x^2 + 15x + 10) \\
&= x^4 + 7x^3 + 15x^2 + 10x \\
&= b_4(x) - 1
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
\sum_0^3 b_i(x) &= 1 + (x + 1) + (x^2 + 3x + 1) + (x^3 + 5x^2 + 6x + 1) \\
&= x^3 + 6x^2 + 10x + 4 \\
&= B_3(x)
\end{aligned}$$

7 Nghiệm của các đa thức dạng Fibonacci

Tính chất 25. Với $n \in \mathbb{Z}^+$. Chúng ta có một số kết quả sau:

- i) Với $x = 2i \cos \theta$ ta được $f_n(x) = i^{n-1} \frac{\sin n\theta}{\sin \theta}$.
- ii) Với $x = 2i \cos \theta$ ta được $l_n(x) = 2i^n \cos n\theta$.
- iii) Với $x = 2i \cos \theta$ ta được $H_n(x) = i^n \frac{\sin(n+1)\theta}{\sin \theta} + i^{n-1} \frac{\sin n\theta}{\sin \theta}$.
- iv) Với $x = 2 \cos \theta$ ta được $g_n(x) = \frac{\sin n\theta}{\sin \theta}$.
- v) Với $x = 2 \cos \theta$ ta được $h_n(x) = 2 \cos n\theta$.
- vi) Với $x = -\frac{1}{4 \cos^2 \theta}$ ta được $J_n(x) = \frac{\sin n\theta}{2^{n-1} \cdot \cos^{n-1} \theta \cdot \sin \theta}$.
- vii) Với $x = -\frac{1}{4 \cos^2 \theta}$ ta được $K_n(x) = -\frac{2 \sin(n-1)\theta + \sin(n-3)\theta}{2^n \cdot \cos^n \theta \cdot \sin \theta}$.
- viii) Với $x = 2 \cos \theta - 2$ ta được $B_n(x) = \frac{\sin(n+1)\theta}{\sin \theta}$.
- ix) Với $x = 2 \cos \theta - 2$ ta được $b_n(x) = \frac{\cos(n+\theta/2)}{\cos \theta/2}$.

Chứng minh. Suy ra trực tiếp từ định lý 1.5.1. □

Định lý 15. (Về nghiệm của các đa thức dạng Fibonacci)

- i) Nghiệm của đa thức $f_n(x)$ là $x = 2i \cos k\pi/n$, $1 \leq k \leq n-1$.
- ii) Nghiệm của đa thức $l_n(x)$ là $x = 2i \cos(2k+1)\pi/2n$, $0 \leq k \leq n-1$.
- iii) Nghiệm của đa thức $g_n(x)$ là $x = -2 \cos k\pi/n$, $1 \leq k \leq n-1$.
- iv) Nghiệm của đa thức $h_n(x)$ là $x = -2 \cos(2k+1)\pi/2n$, $0 \leq k \leq n-1$.
- v) Nghiệm của đa thức $J_n(x)$ là $x = -\frac{1}{4 \cos^2 \theta}$, $0 \leq k \leq n-1$. Xem lại điều kiện của k vì $\theta = \frac{k\pi}{n}$ và $\theta \neq \frac{k\pi}{n}$.
- vi) Nghiệm của $B_n(x)$ là $x = -4 \sin^2 k\pi/(2n+2)$ $0 < k < n$.
- vii) Nghiệm của $b_n(x)$ là $x = -4 \sin^2 (2k-1)\pi/(4n+2)$ $0 < k < n$.

Chứng minh. Áp dụng tính chất 25 chúng ta có

i)

$$\begin{aligned} f_n(x) &= 0 \\ \Leftrightarrow \begin{cases} \sin n\theta = 0 \\ \sin \theta \neq 0 \end{cases} &\Leftrightarrow \begin{cases} n\theta = k\pi \\ \theta \neq k\pi \end{cases} &\Leftrightarrow \begin{cases} \theta = k\pi/n \\ \theta \neq k\pi \end{cases} \\ \Leftrightarrow \theta &= k\pi/n \quad 0 < k < n \end{aligned}$$

Khi đó

$$x = 2i \cos \theta = 2i \cos k\pi/n$$

trong đó $1 \leq k \leq n-1$.

Các trường hợp còn lại chứng minh tương tự. □

Chú ý 1. Đa thức $H_n(x)$ vô nghiệm.

Ví dụ 6. Nghiệm của $f_6(x) = x^5 + 4x^3 + 3x$ được cho bởi $x = 2i \cos k\pi/6$, $1 \leq k \leq 5$.

Khi $k = 1$, $x = 2i \cos \pi/6 = \sqrt{3}i$;

Khi $k = 2$, $x = 2i \cos \pi/3 = i$;

Tương tự khi $k = 3, 4, 5$ thì ta được các giá trị của x tương ứng là $0, -i, -\sqrt{3}i$. Do đó $f_6(x)$ có các nghiệm là $0, \pm i, \pm \sqrt{3}i$. Vì vậy $f_6(x) = x(x^2 + 1)(x^2 + 3)$.

Chú ý 2. Từ nghiệm của đa thức Fibonacci và Lucas chúng ta có sự phân tích sau

$$f_n(x) = \prod_{k=1}^{n-1} (x - 2i \cos k\pi/n)$$

và

$$l_n(x) = \prod_{k=0}^{n-1} [x - 2i \cos(2k+1)\pi/2n]$$

Tài liệu

- [1] T. Koshy, *Fibonacci and Lucas number with applications*. Wiley-Interscience, New York, NY, USA, 2001.
- [2] H. S. Wilf, *Generating functionology*. Academic Press, Boston, Mass, USA, 1990.