

Diskrétní matematika – 10. týden

Vytvořující funkce

Lukáš Vokřínek

Masarykova univerzita
Fakulta informatiky

podzim 2020

Obsah přednášky

- 1 Vytvořující funkce
- 2 (Formální) mocninné řady
 - Přehled mocninných řad
- 3 Operace s vytvořujícími funkcemi

Doporučené zdroje

- Jan Slovák, Martin Panák, Michal Bulant
Matematika drsně a svižně, e-text na
www.math.muni.cz/Matematika_drsne_svizne.

Doporučené zdroje

- Jan Slovák, Martin Panák, Michal Bulant
Matematika drsně a svižně, e-text na
www.math.muni.cz/Matematika_drsne_svizne.
- Donald E. Knuth, **The Art Of Computer Programming**.
- Ronald L. Graham, Donald E. Knuth, Oren Patashnik,
Concrete Mathematics, Addison-Wesley, 1994.

Plán přednášky

1 Vytvořující funkce

2 (Formální) mocninné řady

- Přehled mocninných řad

3 Operace s vytvořujícími funkcemi

Motto: *spojité a diskrétní modely se vzájemně potřebují a doplňují.*

Motto: *spojité a diskrétní modely se vzájemně potřebují a doplňují.*

Příklad

Máme v peněžence 4 korunové mince, 5 dvoukorunových a 3 pětikorunové. Z automatu, který nevrací, chceme minerálku za 22 Kč. Kolika způsoby to umíme, aniž bychom ztratili přeplatek?

Motto: spojité a diskrétní modely se vzájemně potřebují a doplňují.

Příklad

Máme v penězence 4 korunové mince, 5 dvoukorunových a 3 pětikorunové. Z automatu, který nevrací, chceme minerálku za 22 Kč. Kolika způsoby to umíme, aniž bychom ztratili přeplatek?

Hledáme zjevně čísla i, j a k taková, že $i + j + k = 22$ a zároveň

$$i \in \{0, 1, 2, 3, 4\}, \quad j \in \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}, \quad k \in \{0, 5, 10, 15\}.$$

Uvažme součin polynomů (třeba nad reálnými čísly)

$$(x^0 + x^1 + x^2 + x^3 + x^4)(x^0 + x^2 + x^4 + x^6 + x^8 + x^{10})(x^0 + x^5 + x^{10} + x^{15}).$$

Mělo by být zřejmé, že hledaný počet řešení je díky (Cauchyovskému) způsobu násobení polynomů právě koeficient u x^{22} ve výsledném polynomu.

Motto: spojité a diskrétní modely se vzájemně potřebují a doplňují.

Příklad

Máme v penězence 4 korunové mince, 5 dvoukorunových a 3 pětikorunové. Z automatu, který nevrací, chceme minerálku za 22 Kč. Kolika způsoby to umíme, aniž bychom ztratili přeplatek?

Hledáme zjevně čísla i, j a k taková, že $i + j + k = 22$ a zároveň

$$i \in \{0, 1, 2, 3, 4\}, \quad j \in \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}, \quad k \in \{0, 5, 10, 15\}.$$

Uvažme součin polynomů (třeba nad reálnými čísly)

$$(x^0 + x^1 + x^2 + x^3 + x^4)(x^0 + x^2 + x^4 + x^6 + x^8 + x^{10})(x^0 + x^5 + x^{10} + x^{15}).$$

Mělo by být zřejmé, že hledaný počet řešení je díky (Cauchyovskému) způsobu násobení polynomů právě koeficient u x^{22} ve výsledném polynomu. Skutečně tak dostáváme čtyři možnosti

$$\underline{3 * 5 + 3 * 2 + 1 * 1}, \quad 3 * 5 + 2 * 2 + 3 * 1,$$

$$2 * 5 + 5 * 2 + 2 * 1 \text{ a } \underline{2 * 5 + 4 * 2 + 4 * 1}$$

Předchozí příklad asi vypadal spíš jako složitý zápis jednoduchých „backtrackingových úvah“. Následující příklad ukazuje, že tento postup lze ale s výhodou zobecnit.

Předchozí příklad asi vypadal spíš jako složitý zápis jednoduchých „backtrackingových úvah“. Následující příklad ukazuje, že tento postup lze ale s výhodou zobecnit.

Nechť I, J jsou konečné množiny nezáporných celých čísel. Potom je pro dané $r \in \mathbb{N}$ počet řešení (i, j) rovnice $i + j = r$ splňujících $i \in I, j \in J$ roven koeficientu u x^r v polynomu $(\sum_{i \in I} x^i)(\sum_{j \in J} x^j)$.

Předchozí příklad asi vypadal spíš jako složitý zápis jednoduchých „backtrackingových úvah“. Následující příklad ukazuje, že tento postup lze ale s výhodou zobecnit.

Nechť I, J jsou konečné množiny nezáporných celých čísel. Potom je pro dané $r \in \mathbb{N}$ počet řešení (i, j) rovnice $i + j = r$ splňujících $i \in I, j \in J$ roven koeficientu u x^r v polynomu $(\sum_{i \in I} x^i)(\sum_{j \in J} x^j)$.

Příklad

Kolika způsoby můžeme pomocí mincí (1, 2, 5, 10, 20 a 50 Kč) zaplatit platbu 100 Kč?

Předchozí příklad asi vypadal spíš jako složitý zápis jednoduchých „backtrackingových úvah“. Následující příklad ukazuje, že tento postup lze ale s výhodou zobecnit.

Nechť I, J jsou konečné množiny nezáporných celých čísel. Potom je pro dané $r \in \mathbb{N}$ počet řešení (i, j) rovnice $i + j = r$ splňujících $i \in I, j \in J$ roven koeficientu u x^r v polynomu $(\sum_{i \in I} x^i)(\sum_{j \in J} x^j)$.

Příklad

Kolika způsoby můžeme pomocí mincí (1, 2, 5, 10, 20 a 50 Kč) zaplatit platbu 100 Kč?

Hledáme přirozená čísla $a_1, a_2, a_5, a_{10}, a_{20}$ a a_{50} taková, že a_i je násobkem i pro všechna $i \in \{1, 2, 5, 10, 20, 50\}$ a zároveň $a_1 + a_2 + a_5 + a_{10} + a_{20} + a_{50} = 100$.

Předchozí příklad asi vypadal spíš jako složitý zápis jednoduchých „backtrackingových úvah“. Následující příklad ukazuje, že tento postup lze ale s výhodou zobecnit.

Nechť I, J jsou konečné množiny nezáporných celých čísel. Potom je pro dané $r \in \mathbb{N}$ počet řešení (i, j) rovnice $i + j = r$ splňujících $i \in I, j \in J$ roven koeficientu u x^r v polynomu $(\sum_{i \in I} x^i)(\sum_{j \in J} x^j)$.

Příklad

Kolika způsoby můžeme pomocí mincí (1, 2, 5, 10, 20 a 50 Kč) zaplatit platbu 100 Kč?

Hledáme přirozená čísla $a_1, a_2, a_5, a_{10}, a_{20}$ a a_{50} taková, že a_i je násobkem i pro všechna $i \in \{1, 2, 5, 10, 20, 50\}$ a zároveň $a_1 + a_2 + a_5 + a_{10} + a_{20} + a_{50} = 100$. Podobně jako výše je vidět, že požadovaný počet lze získat jako koeficient u x^{100} v

$$(1 + x + x^2 + \dots)(1 + x^2 + x^4 + \dots)(1 + x^5 + x^{10} + \dots)$$

$$(1 + x^{10} + x^{20} + \dots)(1 + x^{20} + x^{40} + \dots)(1 + x^{50} + x^{100} + \dots)$$

Příklad

V krabici je 5 červených, 10 modrých a 15 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozpoznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 7 míčků k vyzkoušení? A o kolik míň to bude, když chceme aspoň 1 červený, aspoň 2 modré a aspoň 3 bílé?

Příklad

V krabici je 5 červených, 10 modrých a 15 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozeznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 7 míčků k vyzkoušení? A o kolik míň to bude, když chceme aspoň 1 červený, aspoň 2 modré a aspoň 3 bílé?

Řešení

Hledaný počet je roven koeficientu u x^7 v součinu

$$(1+x+x^2+\cdots+x^5)(1+x+x^2+\cdots+x^{10})(1+x+x^2+\cdots+x^{15}).$$

Příklad

V krabici je 5 červených, 10 modrých a 15 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozeznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 7 míčků k vyzkoušení? A o kolik míň to bude, když chceme aspoň 1 červený, aspoň 2 modré a aspoň 3 bílé?

Řešení

Hledaný počet je roven koeficientu u x^7 v součinu

``33''

$$(1+x+x^2+\cdots+x^5)(1+x+x^2+\cdots+x^{10})(1+x+x^2+\cdots+x^{15}).$$

Když máme předepsaný nějaký počet jako nejmenší možný, prostě začneme až od příslušných mocnin.

bet součtem až m: $\frac{7}{7} \bar{C} \quad \frac{6}{6} \bar{C} \quad \frac{1}{0} \bar{C} \quad \left. \begin{array}{l} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{array} \right\} 3$

$$\left(\frac{7+3-1}{7} \right) = \binom{9}{7} = \frac{9 \cdot 8}{2 \cdot 1} = 36$$

Využitím operací s polynomy lze velmi snadno odvodit také některé kombinatorické vztahy, které známe již z dřívějška.
Využijeme přitom **binomickou větu**.

Využitím operací s polynomy lze velmi snadno odvodit také některé kombinatorické vztahy, které známe již z dřívějška.

Využijeme přitom **binomickou větu**.

Věta (binomická)

Pro $n \in \mathbb{N}$ a $r \in \mathbb{R}$ platí

koef. zájimavé'

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k = (1+x)^n.$$

Na pravou stranu se můžeme dívat jako na součin n polynomů, levá je zápisem polynomu vzniklého jejich roznásobením.

Využitím operací s polynomy lze velmi snadno odvodit také některé kombinatorické vztahy, které známe již z dřívějška.

Využijeme přitom **binomickou větu**.

Věta (binomická)

Pro $n \in \mathbb{N}$ a $r \in \mathbb{R}$ platí

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k = (1+x)^n. \quad \begin{matrix} x=-1 \\ n=0 \end{matrix} \quad 0^0=1$$

Na pravou stranu se můžeme dívat jako na součin n polynomů, levá je zápisem polynomu vzniklého jejich roznásobením.

Dosazením čísel $x = 1$, resp. $x = -1$ dostáváme známé vzorce:

Důsledek

- $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n,$
 - $\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0.$ n \geq 1

$$2 \times 2 \times \dots \times 2 = 2^n$$

$\begin{array}{r} 1 \\ 121 \\ 1231 \\ 12341 \\ \hline 12 \end{array}$

Podíváme se teď na obě strany v binomické větě „spojitýma očima“ a s využitím vlastností derivací odvodíme další vztah mezi kombinačními čísly.

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k = (1+x)^n \quad / \quad (1)$$

Důsledek

Platí

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n 2^{n-1}. \quad (1+x)^n$$

$$\begin{aligned} \binom{n}{k} &= \frac{n(n-1) \cdot \dots \cdot 1}{k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot 1} \\ &= \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1} \end{aligned}$$

Podíváme se teď' na obě strany v binomické větě „spojitýma očima“ a s využitím vlastností derivací odvodíme další vztah mezi kombinačními čísly.

Důsledek

Platí

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} = n2^{n-1}.$$

Důkaz.

Na obě strany binomické věty se podíváme jako na polynomiální funkce. Derivací levé strany dostaneme $n(1+x)^{n-1}$, derivací pravé strany (člen po členu) pak $\sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} x^{k-1}$. Dosazením $x = 1$ dostaneme tvrzení. □

Plán přednášky

1 Vytvořující funkce

2 (Formální) mocninné řady

- Přehled mocninných řad

3 Operace s vytvořujícími funkcemi

(Formální) mocninné řady

Definice

Bud' dána nekonečná posloupnost $a = (a_0, a_1, a_2, \dots)$. Její **vytvářející funkcí** rozumíme (formální) mocninnou řadu tvaru

$$\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots .$$

$$(a_0, a_1, a_2, \dots)$$

$a_i = \text{přiř. počet porovnání } \rightarrow \text{qsort}(L)$

$a_n = \text{počet provádění } \leq k$ dělání

(Formální) mocninné řady

Definice

Bud' dána nekonečná posloupnost $a = (a_0, a_1, a_2, \dots)$. Její **vytvářející funkcí** rozumíme (formální) mocninnou řadu tvaru

$$\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots.$$

Poznámka

O **formální** mocninné řadě hovoříme proto, že se zatím na tuto řadu díváme čistě formálně jako na jiný zápis dané posloupnosti a nezajímáme se o konvergenci. Na druhou stranu to ale znamená, že formální mocninná řada není funkce a nemůžeme do ní dosazovat.

(Formální) mocninné řady

Definice

Bud' dána nekonečná posloupnost $a = (a_0, a_1, a_2, \dots)$. Její **vytvářející funkcí** rozumíme (formální) mocninnou řadu tvaru

$$\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots .$$

Poznámka

O **formální** mocninné řadě hovoříme proto, že se zatím na tuto řadu díváme čistě formálně jako na jiný zápis dané posloupnosti a nezajímáme se o konvergenci. Na druhou stranu to ale znamená, že formální mocninná řada není funkce a nemůžeme do ní dosazovat. To ovšem vzápětí napravíme, když s využitím znalostí z analýzy nekonečných řad přejdeme od formálních mocninných řad k příslušným funkcím.

Příklad

Posloupnosti samých jedniček odpovídá formální mocninná řada $1 + x + x^2 + x^3 + \dots$. Z analýzy víme, že stejně zapsaná mocninná řada konverguje pro $x \in (-1, 1)$ a její součet je roven funkci $1/(1 - x)$. Stejně tak obráceně, rozvineme-li tuto funkci do Taylorovy řady v bodě 0, dostaneme zřejmě původní řadu. Takovéto „zakódování“ posloupnosti čísel do funkce a zpět je klíčovým obratem v teorii vytvářejících funkcí.

$$(1, 1, 1, 1, \dots) \xleftarrow{\text{forn.}} 1 + x + x^2 + x^3 + \dots$$

řešení $\sum \frac{f^{(k)}(0)}{k!} x^k$
 $\frac{1}{1-x}$ $f(x)$

Příklad

Posloupnosti samých jedniček odpovídá formální mocninná řada $1 + x + x^2 + x^3 + \dots$. Z analýzy víme, že stejně zapsaná mocninná řada konverguje pro $x \in (-1, 1)$ a její součet je roven funkci $1/(1 - x)$. Stejně tak obráceně, rozvineme-li tuto funkci do Taylorovy řady v bodě 0, dostaneme zřejmě původní řadu. Takovéto „zakódování“ posloupnosti čísel do funkce a zpět je klíčovým obratem v teorii vytvářejících funkcí.

Jak jsme již zmínili, tento obrat lze ale použít pouze tehdy, pokud víme, že řada alespoň v nějakém okolí 0 konverguje. Často ale „diskrétní“ matematici používají následující „podvod“:

- pomocí formálních mocninných řad odvodí nějaký vztah (formuli, rekurenci, ...) bez toho, aby se zajímali o konvergenci

Příklad

Posloupnosti samých jedniček odpovídá formální mocninná řada $1 + x + x^2 + x^3 + \dots$. Z analýzy víme, že stejně zapsaná mocninná řada konverguje pro $x \in (-1, 1)$ a její součet je roven funkci $1/(1 - x)$. Stejně tak obráceně, rozvineme-li tuto funkci do Taylorovy řady v bodě 0, dostaneme zřejmě původní řadu. Takovéto „zakódování“ posloupnosti čísel do funkce a zpět je klíčovým obratem v teorii vytvářejících funkcí.

Jak jsme již zmínili, tento obrat lze ale použít pouze tehdy, pokud víme, že řada alespoň v nějakém okolí 0 konverguje. Často ale „diskrétní“ matematici používají následující „podvod“:

- pomocí formálních mocninných řad odvodí nějaký vztah (formuli, rekurenci, ...) bez toho, aby se zajímali o konvergenci
- jinými prostředky (často matematickou indukcí) tento vztah dokážou

$$1+2t+\dots+nt = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$(a_n) \longleftrightarrow \sum a_n x^n$$

$f(x)$

$$\begin{aligned}
 a_n &= F(a_{n-1}, n) \\
 &= F(a_{n-1}, a_{n-2}, n) \\
 &= F(a_{n-1}, \dots, a_0, n)
 \end{aligned}$$

Vytvořující funkce v praxi využíváme:

- k nalezení **explicitní formule** pro k -tý člen posloupnosti;
- často vytvořující funkce vycházejí z rekurentních vztahů, občas ale díky nim odvodíme rekurentní vztahy nové;

Vytvořující funkce v praxi využíváme:

- k nalezení **explicitní formule** pro k -tý člen posloupnosti;
- často vytvořující funkce vycházejí z rekurentních vztahů, občas ale díky nim odvodíme rekurentní vztahy nové;
- výpočet průměrů či jiných statistických závislostí (např. průměrná složitost algoritmu);

$$a_n = \frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n} \approx \ln n$$

Vytvořující funkce v praxi využíváme:

- k nalezení **explicitní formule** pro k -tý člen posloupnosti;
- často vytvořující funkce vycházejí z rekurentních vztahů, občas ale díky nim odvodíme rekurentní vztahy nové;
- výpočet průměrů či jiných statistických závislostí (např. průměrná složitost algoritmu);
- důkaz různých identit;
- často je nalezení přesného vztahu příliš obtížné, ale mnohdy stačí vztah přibližný nebo alespoň asymptotické chování.

Dosazování do mocninných řad

Následující větu znáte z matematické analýzy z loňského semestru:

Věta

Bud' (a_0, a_1, a_2, \dots) posloupnost reálných čísel. Platí-li pro nějaké $R \in \mathbb{R}$, že pro všechna $k \gg 0$ je $|a_k| \leq R^k$, pak řada

$$a(x) = \sum_{k \geq 0} a_k x^k$$

konverguje pro každé $x \in (-\frac{1}{R}, \frac{1}{R})$. Součet této řady tedy definuje funkci na uvedeném intervalu, tuto funkci označujeme rovněž $a(x)$.

Dosazování do mocninných řad

Následující větu znáte z matematické analýzy z loňského semestru:

Věta

Bud' (a_0, a_1, a_2, \dots) posloupnost reálných čísel. Platí-li pro nějaké $R \in \mathbb{R}$, že pro všechna $k \gg 0$ je $|a_k| \leq R^k$, pak řada

$$a(x) = \sum_{k \geq 0} a_k x^k$$

f. m. ř.
fce

konverguje pro každé $x \in (-\frac{1}{R}, \frac{1}{R})$. Součet této řady tedy definuje funkci na uvedeném intervalu, tuto funkci označujeme rovněž $a(x)$. Hodnotami funkce $a(x)$ na libovolném okolí 0 je jednoznačně určena původní posloupnost, neboť má $a(x)$ v 0 derivace všech řádů a platí

$$a_k = \frac{a^{(k)}(0)}{k!}.$$

$f(x) = \sum \frac{a^{(k)}(0)}{k!} x^k$

Přehled mocninných řad

$$(1, 1, 1, \dots)$$

$$\frac{1}{1-x} = \sum_{k \geq 0} x^k,$$

$$\begin{aligned} & \rightarrow \int_0^x \sum_{k \geq 0} x^k \, dx \\ -\ln(1-x) &= \sum_{k \geq 0} \frac{x^{k+1}}{k+1} \\ \ln \frac{1}{1-x} &= \sum_{k \geq 1} \frac{x^k}{k} \end{aligned}$$

$$(0, \frac{1}{1}, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots)$$

$$\ln \frac{1}{1-x} = \sum_{k \geq 1} \frac{x^k}{k},$$

$$(\frac{1}{0!}, \frac{1}{1!}, \frac{1}{2!}, \dots)$$

$$e^x = \sum_{k \geq 0} \frac{x^k}{k!},$$

~~$$\sin x = \sum_{k \geq 0} (-1)^k \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!},$$~~

~~$$\cos x = \sum_{k \geq 0} (-1)^k \frac{x^{2k}}{(2k)!},$$~~

$$(1+x)^r = \sum_{k \geq 0} \binom{r}{k} x^k.$$

Poznámka

• Poslední vzorec

$$(1+x)^r = \sum_{k \geq 0} \binom{r}{k} x^k$$

je tzv. **zobecněná binomická věta**, kde pro $r \in \mathbb{R}$ je binomický koeficient definován vztahem

$$\binom{r}{k} = \frac{r(r-1)(r-2)\cdots(r-k+1)}{k(k-1)(k-2)\cdots 1}.$$

Speciálně klademe $\binom{r}{0} = 1$.

Poznámka

- Poslední vzorec

$$(1+x)^r = \sum_{k \geq 0} \binom{r}{k} x^k$$

je tzv. **zobecněná binomická věta**, kde pro $r \in \mathbb{R}$ je binomický koeficient definován vztahem

$$\binom{r}{k} = \frac{r(r-1)(r-2)\cdots(r-k+1)}{k!}.$$

Speciálně klademe $\binom{r}{0} = 1$.

- Pro $n \in \mathbb{N}$ z uvedeného vztahu snadno dostaneme


$$\frac{1}{(1-x)^n} = \sum_{k \geq 0} \binom{k+n-1}{n-1} x^k.$$

Plán přednášky

1 Vytvořující funkce

2 (Formální) mocninné řady

- Přehled mocninných řad

3 Operace s vytvořujícími funkcemi

Některým jednoduchým operacím s posloupnostmi odpovídají jednoduché operace nad mocninnými řadami:

Některým jednoduchým operacím s posloupnostmi odpovídají jednoduché operace nad mocninnými řadami:

- Sčítání ($a_i + b_i$) posloupností člen po členu odpovídá součet $a(x) + b(x)$ příslušných vytvořujících funkcí.

$$\rightarrow \sum a_k x^k + \sum b_k x^k = \sum (a_k + b_k) x^k$$
$$(a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots) + (b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots)$$

Některým jednoduchým operacím s posloupnostmi odpovídají jednoduché operace nad mocninnými řadami:

- Sčítání ($a_i + b_i$) posloupností člen po členu odpovídá součet $a(x) + b(x)$ příslušných vytvořujících funkcí.
- Vynásobení ($\alpha \cdot a_i$) všech členů posloupnosti stejným skalárem α odpovídá vynásobení $\alpha \cdot a(x)$ příslušné vytvořující funkce.

$$\sum (\alpha \cdot a_i) x^i = \alpha \cdot \sum a_i x^i$$

Některým jednoduchým operacím s posloupnostmi odpovídají jednoduché operace nad mocninnými řadami:

- Sčítání ($a_i + b_i$) posloupností člen po členu odpovídá součet $a(x) + b(x)$ příslušných vytvářejících funkcí.
- Vynásobení ($\alpha \cdot a_i$) všech členů posloupnosti stejným skalárem α odpovídá vynásobení $\alpha \cdot a(x)$ příslušné vytvářející funkce.
- Vynásobení vytvářející funkce $a(x)$ monomem x^k odpovídá posunutí posloupnosti doprava o k míst a její doplnění nulami.

$$\begin{aligned} & x^k (a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots) \quad (a_0, a_1, a_2, \dots) \\ & = a_0 x^k + a_1 x^{k+1} + a_2 x^{k+2} + \dots \end{aligned}$$

$(0, \dots, 0, a_0, a_1, a_2, \dots)$
 ↑ ↑ ↑
 0 -1 k

Některým jednoduchým operacím s posloupnostmi odpovídají jednoduché operace nad mocninnými řadami:

- Sčítání ($a_i + b_i$) posloupností člen po členu odpovídá součet $a(x) + b(x)$ příslušných vytvořujících funkcí.
- Vynásobení ($\alpha \cdot a_i$) všech členů posloupnosti stejným skalárem α odpovídá vynásobení $\alpha \cdot a(x)$ příslušné vytvořující funkce.
- Vynásobení vytvořující funkce $a(x)$ monomem x^k odpovídá posunutí posloupnosti doprava o k míst a její doplnění nulami.

Inverze Pro posunutí posloupnosti doleva o k míst (tj. vynechání prvních k míst posloupnosti) nejprve od $a(x)$ odečteme polynom $b_k(x)$ odpovídají posloupnosti $(a_0, \dots, a_{k-1}, 0, \dots)$ a poté podělíme vytvořující funkci x^k .

Dalšími důležitými operacemi, které se při práci s vytvářejícími funkcemi často objevují, jsou:

- Derivování podle x : funkce $a'(x)$ vytvořuje posloupnost $(a_1, 2a_2, 3a_3, \dots)$, člen s indexem k je $(k+1)a_{k+1}$ (tj. mocninnou řadu derivujeme člen po členu).

$$\left(\sum_{k \geq 0} a_k x^k \right)' = \sum_{\substack{k \geq 0 \\ k \geq 1}} a_k k \cdot x^{k-1}$$

$$= \sum_{k \geq 0} a_{k+1} (k+1) x^k$$

$$(a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots)' = a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots$$

Dalšími důležitými operacemi, které se při práci s vytvářejícími funkcemi často objevují, jsou:

- Derivování podle x : funkce $a'(x)$ vytvořuje posloupnost $(a_1, 2a_2, 3a_3, \dots)$, člen s indexem k je $(k+1)a_{k+1}$ (tj. mocninnou řadu derivujeme člen po členu).
- Integrování: funkce $\int_0^x a(t) dt$ vytvořuje posloupnost $(0, a_0, \frac{1}{2}a_1, \frac{1}{3}a_2, \frac{1}{4}a_3, \dots)$, pro $k \geq 1$ je člen s indexem k roven $\frac{1}{k}a_{k-1}$ (zřejmě je derivací příslušné mocninné řady člen po členu původní funkce $a(x)$).

Dalšími důležitými operacemi, které se při práci s vytvářejícími funkcemi často objevují, jsou:

- Derivování podle x : funkce $a'(x)$ vytvořuje posloupnost $(a_1, 2a_2, 3a_3, \dots)$, člen s indexem k je $(k+1)a_{k+1}$ (tj. mocninnou řadu derivujeme člen po členu).
- Integrování: funkce $\int_0^x a(t) dt$ vytvořuje posloupnost $(0, a_0, \frac{1}{2}a_1, \frac{1}{3}a_2, \frac{1}{4}a_3, \dots)$, pro $k \geq 1$ je člen s indexem k roven $\frac{1}{k}a_{k-1}$ (zřejmě je derivací příslušné mocninné řady člen po členu původní funkce $a(x)$).
- Násobení řad: součin $a(x)b(x)$ je vytvářející funkcí posloupnosti (c_0, c_1, c_2, \dots) , kde

$$c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j, \quad a_i b_j x^{i+j}$$

tj. členy v součinu až po c_k jsou stejné jako v součinu

$$(a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_k x^k)(b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots + b_k x^k).$$

Posloupnost (c_n) bývá také nazývána konvolucí posloupností $(a_n), (b_n)$. $b_n = 1$

$$c_k = a_0 + a_1 + \dots + a_k$$

Ukažme si důležitý příklad využívající konvoluci posloupností:

Příklad

$\frac{1}{1-x} a(x)$ je v.f.p. $(a_0, a_0 + a_1, a_0 + a_1 + a_2, \dots)$.

Ukažme si důležitý příklad využívající konvoluci posloupností:

Příklad

$\frac{1}{1-x}a(x)$ je v.f.p. $(a_0, a_0 + a_1, a_0 + a_1 + a_2, \dots)$.

Odtud např. dostáváme, že

$$b_1 = 1$$

$$b(x) = 1 - x + x^2 - \dots$$

$$= \frac{1}{1-x}$$

$\frac{1}{1-x} \ln \frac{1}{1-x}$ je v.f.p. harmonických čísel H_n .

$$a_k = \frac{1}{k}$$

$$H_\xi = \frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{\xi}$$

Ukažme si důležitý příklad využívající konvoluci posloupností:

Příklad

$\frac{1}{1-x}a(x)$ je v.f.p. $(a_0, a_0 + a_1, a_0 + a_1 + a_2, \dots)$.

Odtud např. dostáváme, že

$$\frac{1}{1-x} \ln \frac{1}{1-x} \quad \text{je v.f.p. harmonických čísel} \quad H_n.$$

Příklad

Protože $\frac{1}{1-x} = \sum_{n \geq 0} x^n$, dostáváme konvolucí posloupnosti $(1, 1, \dots)$ se sebou vztahy

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

"1+1+...+1"

Ukažme si důležitý příklad využívající konvoluci posloupností:

Příklad

$\frac{1}{1-x}a(x)$ je v.f.p. $(a_0, a_0 + a_1, a_0 + a_1 + a_2, \dots)$.

Odtud např. dostáváme, že

$$\frac{1}{1-x} \ln \frac{1}{1-x} \quad \text{je v.f.p. harmonických čísel} \quad H_n.$$

Příklad

Protože $\frac{1}{1-x} = \sum_{n \geq 0} x^n$, dostáváme konvoluci posloupnosti $(1, 1, \dots)$ se sebou vztahy $\frac{1}{2}(1)''$

$$\frac{1}{(1-x)^2} = \sum_{n \geq 0} (n+1)x^n, \quad \frac{1}{(1-x)^3} = \sum_{n \geq 0} \binom{n+2}{2} x^n,$$

což již sice máme dokázáno z dřívějška (dokonce dvakrát – jednou díky zobecněné binomické větě a podruhé díky derivaci řady), ale další důkaz jistě nezaškodí :-).

Příklad

V krabici je 30 červených, 40 modrých a 50 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozeznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 70 míčků?

Příklad

V krabici je 30 červených, 40 modrých a 50 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozeznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 70 míčků?

Řešení

Hledaný počet je roven koeficientu u x^{70} v součinu

$$(1+x+x^2+\dots+x^{30})(1+x+x^2+\dots+x^{40})(1+x+x^2+\dots+x^{50}).$$

Příklad

V krabici je 30 červených, 40 modrých a 50 bílých míčků, míčky stejné barvy přitom nelze rozeznat. Kolika způsoby je možné vybrat soubor 70 míčků?

Řešení

Hledaný počet je roven koeficientu u x^{70} v součinu

$$(1+x+x^2+\cdots+x^{30})(1+x+x^2+\cdots+x^{40})(1+x+x^2+\cdots+x^{50}).$$

Tento součin upravíme na tvar

$(1-x)^{-3}(1-x^{31})(1-x^{41})(1-x^{51})$, odkud pomocí zobecněné binomické věty dostaneme

$$\left(\binom{2}{2} + \binom{3}{2}x + \binom{4}{2}x^2 + \cdots \right)(1-x^{31}-x^{41}-x^{51}+x^{72}+\dots)$$

a tedy koeficientem u x^{70} je zřejmě

$$\binom{70+2}{2} - \binom{70+2-31}{2} - \binom{70+2-41}{2} - \binom{70+2-51}{2} = 1061.$$

Příklad

Dokažte, že

$$\sum_{k=1}^n H_k = (n+1)(H_{n+1} - 1).$$

Příklad

Dokažte, že

$$\sum_{k=1}^n H_k = (n+1)(H_{n+1} - 1).$$

Řešení

Potřebnou konvoluci získáme součinem řad $\frac{1}{1-x}$ a $\frac{1}{1-x} \ln \frac{1}{1-x}$.

Příklad

Dokažte, že

$$\sum_{k=1}^n H_k = (n+1)(H_{n+1} - 1).$$

Řešení

Potřebnou konvoluci získáme součinem řad $\frac{1}{1-x} \bullet \frac{1}{1-x} \ln \frac{1}{1-x}$.
Odtud

$$a_{n-k} = n-k+1 \quad b_k = \frac{1}{k}$$

$$[x^n] \frac{1}{(1-x)^2} \bullet \ln \frac{1}{1-x} = \sum_{k=1}^n (n+1-k) \frac{1}{k},$$

$$c_n = \sum_{k=1}^n a_{n-k} \cdot b_k$$

odkud již snadnou úpravou dostaneme požadované.