

Kombinatorika 2 - zapiski s predavanj prof. Konvalinke

Tomaž Poljanšek

študijsko leto 2023/24

Kazalo

1	Osnove	1
1.1	Kako štejemo?	1
1.2	Osnovne Kombinatorične strukture	3
1.3	Osnovna načela preštevanja	6
1.4	Binomski koeficienti	8
1.5	Dvanajstera pot	12
1.6	Rekurzije	12
1.7	Načelo vključitev in izključitev (NVI)	13
1.8	Polinomske enosti	19
2	Formalne potenčne vrste	26
2.1	Uvod	26
2.2	Formalne potenčne vrste	27
2.3	Kompozitum	32
2.4	Reševanje linearnih rekurzivnih enačb s konstantnimi koeficienti	36
2.5	Nadaljevanje uporabe običajnih rodovnih funkcij	40
2.6	Uporaba eksponentnih rodovnih funkcij	46
2.7	Algebraične rodovne funkcije	50
2.8	Eulerjeva in eulerska števila	54
2.9	Izračun povprečij in variance	56

kratica	izraz
NSTE	naslednje trditve so ekvivalentne
orf	običajna rodovna funkcija
erf	eksponentna rodovna funkcija
fp	formalni polinom
fpv	formalna potenčna vrsta

Poglavje 1

Osnove

1.1 Kako štejemo?

S končna množica, $|S| = ?$

Pogosto $S_n, n \in \mathbb{N}$.

Preštevalno zaporedje $|S_0|, |S_1|, |S_2| \dots$

Kaj je odgovor?

(1) Formula.

$$[n] = \{1, 2 \dots n\}.$$

$$S_n = 2^{[n]} = P([n]).$$

$$|S_n| = 2^n.$$

$$S_n = \{\text{permutacije } n \text{ elementov}\}.$$

$$|S_n| = n! = 1 \cdot 2 \cdots n \text{ „}n \text{ fakulteta“ „}n \text{ factorial“}.$$

$$S_n = \{\text{kompozicije } n \text{ s členi } 1 \text{ ali } 2\}, \text{ npr. } 5 = 1+2+1.$$

$$|S_5| = 8.$$

$$1, 1, 2, 3, 5, 8 \dots$$

$$|S_n| = F_n - \text{Fibonaccijsko zaporedje}.$$

(2) Asimptotska formula.

$$|S_n| \sim a_n \text{ (to pomeni } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{|S_n|} = 1).$$

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

$$F_n \sim \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^{n+1}.$$

(3) Z rekurzijo.

$$S_n = 2^{[n]}.$$

$$a_n = |S_n|, a_n = 2a_{n-1}; \quad n \geq 1, \quad a_0 = 1.$$

$$S_n = \{\text{kompozicije s členi 1 ali 2}\}.$$

$$S_n = F_n, F_n = F_{n-1} + F_{n-2}; \quad n \geq 2, \quad F_0 = F_1 = 1.$$

F_{n-1} - kompozicije, ki se končajo z 1, F_{n-2} - končajo z 2.

(4) Z rodovno funkcijo (generating function).

$(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$ zaporedje.

$$a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n = \sum_n a_n x^n \text{ običajna (ordinary)}$$

rodovna funkcija - ORF.

$$a_n = 2^n, \quad \sum_{n=0}^{\infty} 2^n x^n = \frac{1}{1-2x}.$$

$$\sum_n F_n x^n = \frac{1}{1-x-x^2}.$$

$$\sum_n n! x^n //.$$

$\sum_n \frac{a_n}{n!} x^n$ eksponentna rodovna funkcija.

$$\sum_n 2^n \frac{x^n}{n!} = e^{2x}.$$

$$\sum_n \frac{n!}{n!} x^n = \frac{1}{1-x}.$$

(4) je najboljši način, da poznamo zaporedje.

- Rodovna funkcija je velikokrat „lepa“, tudi če ni lepe formule za zaporedje.

$i_n \dots \#$ involucij z n elementi ($\pi^2 = \text{id}$).

ni enostavnejše formule za i_n .

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{i_n}{n!} x^n = e^{x + \frac{x^2}{2}}$$

- Do rodovne funkcije lahko pogosto pridemo neposredno s kombinatoričnim premislekom.

Involucija = permutacija s cikli dolžine 1 ali 2.

$$\sum F_n x^n = \frac{1}{1-x-x^2}; \quad x - \text{cikli dolžine 1, } x^2 - \text{cikli dolžine 2.}$$

- V rodovni funkciji so „skrite“ (1)-(3).

1.2 Osnovne Kombinatorične strukture

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}.$$

$$[n] = \{1, 2, \dots, n\}.$$

$$2^A = P(A) = \{B \subseteq A\}.$$

$$\binom{A}{k} = \{B \subseteq A : |B| = k\} \text{ „A nad } k\text{“ (angl. „A choose } k\text{“).}$$

$$\binom{[4]}{2} = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \dots, \{3, 4\}\}.$$

$$Y^X = \{f : X \rightarrow Y\}.$$

Statistika na množici S je preslikava $S \rightarrow \mathbb{N}$.

$$S = 2^A.$$

Moč je statistika.

S končna množica, f statistika na S .

Pogosto gledamo polinom $\sum_{s \in S} x^{f(s)}$ (enumeration).

$$| \cdot | \text{ na } 2^{[3]} : 1 + 3x + 3x^2 + x^3 = (1 + x)^3.$$

$$S_n = \{\text{permutacije } [n]\} = \{f : [n] \rightarrow [n] : f \text{ bijektivna}\}.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} - \text{dvovrstična notacija.}$$

2 1 3 - enovrstična notacija.

(1 2)(3) - produkt disjunktnih ciklov.

$$i, \pi(i), \pi^2(i) \dots$$

$$\text{Gotovo } \exists j_1 < j_2 : \pi^{j_1}(i) = \pi^{j_2}(i) \implies i = \pi^j(i); j > 0.$$

$$(i \pi(i) \dots \pi^{j-1}(i)) \text{ cikel.}$$

$$38241765 = (1 \ 3 \ 2 \ 8 \ 5)(4)(6 \ 7) = (4)(2 \ 8 \ 5 \ 1 \ 3)(7 \ 6).$$

Množenje permutacij: kompozicije.

Nekomutativno za $n > 2$.

Disjunktni cikli komutirajo.

Zapis: enoličen do vrstnega reda ciklov in ciklične ureditve ciklov.

Cikel dolžine 1 = negibna točka.

Cikel dolžine 2 = transpozicija.

$(S_n \cdot)$ simetrična grupa.

$$e = id = 1 \ 2 \dots n.$$

π^{-1} inverz (kot preslikava).

$$3\ 8\ 2\ 4\ 1\ 7\ 6\ 5^{-1} = 5\ 3\ 1\ 4\ 8\ 7\ 6\ 2.$$

$$3\ 1\ 4\ 2 \cdot 4\ 2\ 3\ 1 = 2\ 1\ 4\ 3 - \text{množimo z desne.}$$

Statistika: $\#$ ciklov $= c(\pi)$ (štejemo tudi cikle dolžine 1).

$$n = 3 : x^3 + 3x^2 + 2x = x(x+1)(x+2).$$

$$\sum_{\pi \in S_n} x^{c(\pi)} = \sum_k |\{\pi \in S_n : c(\pi) = n\}| x^k.$$

$|\{\pi \in S_n : c(\pi) = n\}| =: c(n, k)$ - Stirlingovo število 1. vrste.

$$\sum_{B \subseteq [n]} x^{|B|} = \sum_k \binom{[n]}{k} x^k.$$

$|\binom{[n]}{k}| =: \binom{n}{k}$ - binomski koeficient.

Inverzija $\pi \in S_n$ je (i, j) , da je za $i < j$ $\pi_i > \pi_j$.

$$\text{inv}(\pi) = \# \text{ inverzij } \pi.$$

$$\text{inv}(4\ 1\ 6\ 2\ 5\ 3) = 7.$$

$$0 \leq \text{inv}(\pi) \leq \binom{n}{2}.$$

Signatura permutacije: $(-1)^{\text{inv}(\pi)}$.

$sg\pi = 1$ - soda permutacija: produkt sodo mnogo transpozicij.

$sg\pi = -1$ - liha permutacija: produkt liho mnogo transpozicij.

$$\det A = \sum_{\pi \in S_n} (-1)^{\text{inv}(\pi)} a_{1, \pi(1)} \cdots a_{n, \pi(n)}.$$

Izraz brez $(-1)^{\text{inv}(\pi)}$: permanenta.

$$n = 3 :$$

$$1 + 2x + 2x^2 + x^3 = 1 + x^2 + x^3 + x + x^2 + x^3 = (1+x)(1+x^2).$$

$$\sum_{\pi \in S_n} x^{\text{inv}(\pi)} = 1 \cdot (1+x)(1+x^2) \cdots (1+x^{n-1}) - \text{kasneje.}$$

$\#$ permutacij v S_n s k inverzijami: ni standardne oznake.

spust/padec (descent) $i : \pi_i > \pi_{i+1}$.

$$\text{des}(4\ 1\ 6\ 2\ 5\ 3) = 3.$$

$$0 \leq \text{des}(\pi) \leq n - 1.$$

$\#$ permutacij v S_n s $k - 1$ spusti $= A(n, k)$ - Eulersko število ($k - 1$ iz zgodovinskih razlogov).

$$\sum_k A(n, k) x^k = \sum_{\pi \in S_n} x^{1+\text{des}(\pi)} = A_n(x) - \text{eulerski polinom.}$$

$$n = 3 :$$

$$x + 4x^2 + x^3.$$

razdelitev/razbitje (angl. set partition) A je $\{B_1, B_2 \dots B_n\}$, davelja :

$$- B_i \neq \emptyset \ i = 1 \dots k,$$

$$- B_i \cap B_j = \emptyset \quad 1 \leq i < j \leq k,$$

$$- \cup_{i=1}^k B_i = A.$$

B_i : bloki razdelitve,

blokov,

razdelitev $[n]$ s k bloki = $S(n,k)$ - Stirlingovo število druge vrste.

$$A = [3] \quad \{\{1\}, \{2\}, \{3\}\}, \{\{1,2\}, \{3\}\} \dots \{\{1,2,3\}\}.$$

$$x + 3x^2 + x^3.$$

$$S(4,2) = 4 + 3 = 7.$$

Kompozicija # n je $\lambda = (\lambda_1 \dots \lambda_l)$, $\lambda_i > 0$ člen kompozicije, $\lambda_i \in \mathbb{N}$,

$$\sum_{i=1}^l \lambda_i = n.$$

$l(\lambda)$ # členov - dolžina.

$\lambda \models n$ - λ je kompozicija n .

Razčlenitev # n je $\lambda = (\lambda_1 \dots \lambda_l)$, $\lambda_i > 0$, $\lambda_i \in \mathbb{N}$.

$$\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_l, \sum_{i=1}^l \lambda_i = n$$

(angl. integer partition).

$p(n)$ - # razčlenitev n .

$p_k(n)$ - # razčlenitev n s k členi.

$$n = 4 :$$

4, 31, 22, 13, 211, 121, 112, 1111 - 8 kompozicij.

4, 31, 22, 221, 1111 - 5 razčlenitev.

$$p(4) = 5, p_2(4) = 2.$$

$B(n) = \sum_k S(n,k)$ - # razčlenitev $[n]$, Bellovo število.

$$B(3) = 5.$$

$L(n,k)$ - razdelitev $[n]$ na k linearno urejenih blokov.

$$L(4,2) = 4 \cdot 6 + 3 \cdot 2 \cdot 2 = 36 - \text{Lahovo število.}$$

E_n = # alternirajočih permutacij v S_n - Eulerjevo število (Euler number).

$$\pi_1 > \pi_2 < \pi_3 > \pi_4 \dots$$

Primerjaj: eulerska števila (eulerian number).

$$1, 1, 1, 2, 5.$$

Poti:

npr. poti od $(0,0)$ do (n,m) s korakom $(1,0)$ (vzhod) in $(0,1)$ (sever);
 npr. poti od $(0,0)$ do $(2n,0)$ s korakoma $(1,1)$ in $(1,-1)$;
 npr. poti od $(0,0)$ do $(2n,0)$ s korakoma $(1,1)$ in $(1,-1)$, nikoli pod x osjo - Dyckove poti;
 $c_n = \#$ Dyckovih poti dolžine n (konec v $(2n,0)$) - Catalanova števila.
 $1, 1, 2, 5, 14, 42, \dots$
 Drevesa (povezani aciklični grafi).
 $\#$ označenih dreves na n vozliščih.
 Cayleyev izrek: n^{n-2} .
 Ravninska drevesa.
 (Vrstni red pomembnosti).
 Dvojiška drevesa: vsako vozlišče ima 2 ali 0 naslednikov.

1.3 Osnovna načela preštevanja

Načelo vsote: $A \cap B = \emptyset \implies |A \cup B| = |A| + |B|$.

$i \neq j : A_i \cap A_j = \emptyset \implies |\cup_{i=1}^n A_i| = \sum_{i=1}^n |A_i|$.

Načelo produkta: $|A \times B| = |A| \cdot |B|, |\prod_{i=1}^n A_i| = \prod_{i=1}^n |A_i|$.

Kombinatorično:

2 možnosti, izberemo eno ali drugo (ne pa obe) $\implies \#$ načinov je vsota $\#$ načinov,

dvakrat izbiramo, izbiri sta neodvisni $\implies \#$ načinov je produkt $\#$ načinov.

Trditev 1.3.1. $|2^A| = 2^{|A|}$.

Dokaz 1.3.2. Za vsak element se odločimo, ali ga damo v podmnožico ali ne. 2 izbiri, izbiramo $|A|$ -krat, izbire so neodvisne $2 \cdot 2 \cdots 2 = 2^{|A|}$.

$\phi : 2^A \rightarrow \{0,1\}^{|A|}, A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

$\phi(B) = (\epsilon_1 \dots \epsilon_n), \epsilon_i = \begin{cases} 1 & a_i \in B \\ 0 & \text{sicer} \end{cases}$

$$\psi : \{0,1\}^{|A|} \rightarrow 2^A.$$

$$\psi(\epsilon_1 \dots \epsilon_n) = \{a_i : \epsilon_i = 1\}.$$

$$\psi \circ \phi, \phi \circ \psi \text{ identiteti.}$$

$$|\{0,1\}^{|A|}| = 2^{|A|}.$$



Trditev 1.3.3.

$$1. \quad |K^N| = |K|^{|N|}.$$

$$2. \quad |\{f \in K^n \text{ injektivna}\}| = |K|(|K| - 1) \dots (|K| - |N| + 1).$$

$$3. \quad |S_n| = n(n-1) \dots 1 = n!.$$

oznake:

$$n^{\underline{k}} = n(n-1) \dots (n-k+1): n \text{ na } k \text{ padajoče.}$$

$$n^{\overline{k}} = n(n+1) \dots (n+k-1): n \text{ na } k \text{ naraščajoče.}$$

Opomba. Pri 2. in 3. smo uporabili varianto načela produkta: izbire sicer niso neodvisne, je pa neodvisno število izbir.

Dirichletov princip (pigeon-hole principle):

$$\phi : X \rightarrow Y \text{ injektivna} \implies |X| \leq |Y|.$$

Če damo n kroglic v k škatel, $n > k$, sta v vsaj eni škatli vsaj 2 kroglici.

Primer.

(1) n ljudi, med njimi sta dva, ki poznata enako mnogo ljudi.

$$X = \text{ljudje}, f = \# \text{ znanstev.}$$

n kroglic, n škatel, ampak škatli 0 in $n-1$ ne moreta biti obe neprazni.

(2) $X \subseteq [2n], |X| = n+1.$

$$\text{Obstajata } x, y \in X, x \neq y, x|y.$$

$$x = 2^k \cdot l, k \geq 0, k \text{ lih.}$$

$$Y = \{i \in [2n] \text{ liho}\}.$$

$$x \mapsto l.$$

1.4 Binomski koeficienti

$\binom{n}{k} = \left| \binom{[n]}{k} \right|$ = število k -elementnih podmnoživ v $[n]$ = število izbir k elementov izmed n elementov.

$$\binom{4}{2} = 6, \binom{5}{0} = 1, \binom{8}{-2} = 0, \binom{8}{9} = 0.$$

$$\binom{n}{0} = 1, \binom{n}{n} = 1, \binom{n}{1} = n.$$

$$\binom{n}{n-k} = \binom{n}{k}.$$

$$\phi : \binom{[n]}{n-k} \rightarrow \binom{[n]}{k}.$$

$$\phi(A) = A^c.$$

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}.$$

$$\binom{n-1}{k-1}: \text{izberemo } n.$$

$$\binom{n-1}{k}: \text{ne izberemo } n\text{-ja.}$$

Pascalov trikotnik:

$$n = 0$$

$$n = 1 \quad \quad \quad 1$$

$$n = 2 \quad \quad \quad 1 \quad 1$$

$$n = 3 \quad \quad \quad 1 \quad 2 \quad 1$$

$$n = 4 \quad \quad \quad 1 \quad 3 \quad 3 \quad 1$$

$$n = 5 \quad \quad \quad 1 \quad 4 \quad 6 \quad 4 \quad 1$$

$$1 \quad 5 \quad 10 \quad 10 \quad 5 \quad 1$$

Trditev 1.4.1. $\binom{n}{k} = \frac{n^k}{k!} = \begin{cases} \frac{n!}{n!(n-k)!} & 0 \leq k \leq n \\ 0 & k > n \end{cases}$

Dokaz 1.4.2. Izberemo 1 element na n načinov, 2 na $n - 1 \dots \implies n^k$ načinov, vsak izbor smo šteli $k!$ -krat.

Ali: preštejemo urejene izbire k različnih elementov iz $[n]$;

$$n^k = \binom{n}{k} \cdot k!.$$

$$\binom{n}{k}: \text{najprej izberemo } k \text{ elementov.}$$

k : nato jih uredimo. ■

Izrek 1.4.3 (Binomski izrek). $(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k};$

$a, b \in K$ komutativni kolobar, $n \in \mathbb{N}$.

Dokaz 1.4.4.

D1. Indukcija po n :

$$n = 0: 1 = 1$$

$$n - 1 \rightarrow n:$$

$$\begin{aligned} (a+b)^n &= (a+b)^{n-1}(a+b) = \\ &\stackrel{\text{IP}}{=} \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} a^k b^{n-1-k} (a+b) = \\ &= \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} a^{k+1} b^{n-1-k} + \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n-1}{k} a^k b^{n-k} = \\ &= \sum_{k=1}^{n-1} \binom{n-1}{k-1} a^k b^{n-k} + \sum_{k=1}^{n-1} \binom{n-1}{k} a^k b^{n-k} = \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n-1}{k-1} a^k b^{n-k} + \sum_k \binom{n-1}{k} a^k b^{n-k} = \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}. \end{aligned}$$

$$\text{D2. } (a+b)^n = \sum_k \binom{n}{k} a^k b^{n-k} \text{ DN.}$$

$$\begin{aligned} \text{D3. } (a+b) \dots (a+b) &= \sum_{\text{izbira } a \text{ ali } b} \text{produkt izbranih} = \\ &= \sum_k \binom{n}{k} a^k b^{n-k}. \end{aligned}$$

a izberemo k -krat.

Izberemo k oklepajev, pri katerih izberemo a .



$$\begin{aligned} \binom{10}{3} &= \frac{10 \cdot 9 \cdot 8}{3 \cdot 2} = 120. \\ \binom{12}{10} &= \binom{12}{2} = \frac{12 \cdot 11}{2} = 66. \end{aligned}$$

Izbori: n kroglic, k izberemo.

	s ponavljanjem	brez ponavljanja	
vrstni red pomemben	n^k	$n^{\underline{k}}$	variacije
ni pomemben	$\binom{n+k-1}{k}$	$\binom{n}{k}$	kombinacije

$$1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq n.$$

$$j_1 = i_1, j_2 = i_2 + 1 \dots j_k = i_k + k - 1.$$

$$1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_k \leq n + k - 1.$$

Trditev 1.4.5. Število kompozicij n je 2^{n-1} ($n \geq 1$), število kompozicij s k členi je $\binom{n-1}{k-1}$ ($n \geq 1$).

Dokaz 1.4.6. n kroglic $\circ | \circ \circ \circ | \circ \circ : 6 = 1 + 3 + 2.$

$k - 1$ pregrad, $n - 1$ mest za pregrade. ■

Kompozicije: $2^{n-1}, \binom{n-1}{k-1}.$

Šibka kompozicija: $(\lambda_1 \dots \lambda_l); \lambda_i \geq 0, \lambda_1 + \dots + \lambda_l = n.$

$3 : 12, 3, 21, 102, 300, 0102 \dots$

Število šibkih kompozicij n s k členi.

$n + k - 1$ objektov, premešamo na $\binom{n+k-1}{k-1}$ oz. $\binom{n+k-1}{n}$ načinov.

Še en dokaz:

$$\lambda_1 + \dots + \lambda_l = n, \lambda_i \geq 0.$$

$$\mu_i = \lambda_i + 1 \mu_i \geq 1.$$

$$\mu_1 + \dots + \mu_l = n + k \implies \binom{n+k-1}{n-1}.$$

Primerjaj z: kombinacije s ponavljanjem.

n kroglic, k -krat izbiram.

λ_i : kolikokrat izberemo i -to kroglico.

$$\lambda_1 + \dots + \lambda_n = k, \lambda_i \geq 0.$$

Šibke kompozicije k z n členi: $\binom{k+n-1}{k}.$

Trditev 1.4.7.

$$L(n, k) = \frac{n!}{k!} \binom{n-1}{k-1}.$$

Dokaz 1.4.8. Koliko je urejenih razdelitev na linearno urejene bloke:

$$k! \cdot L(n, k) = n! \cdot \binom{n-1}{k-1}.$$

Tukaj predstavljajo

- $L(n, k)$: urejene bloke,

- $k!$: njihov vrstni red,
- $n!$: permutacije,
- $\binom{n-1}{k-1}$: šibke kompozicije.

Poti iz $(0,0)$ v (n,m) , premikamo se gor ali desno.

n -krat gor, m -krat desno: $\binom{n+m}{m}$ možnosti.

Poti iz $(0,0)$ v $(2n,0)$, desno-gor ali desno-dol.

n -krat gor, n -krat dol: $\binom{2n}{n}$.

Dyckove poti: isto kot prej, se ne spustimo pod x -os.

Pot je slaba, če gre pod x -os:

Od tam naprej, kjer 1. doseže $y = -1$, prezrcalimo pot preko $y = -1$.

Konča se v $y = -2$.

Število slabih poti = število poti od $(0,0)$ do $(2n, -2)$.

Teh je $\binom{2n}{n-1}$: $(n-1)$ -krat gor, $(n+1)$ -krat dol.

$$C_n = \text{število Dyckovih poti dožine } n = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n-1} \\ = \frac{(2n!)}{n!n!} - \frac{(2n)!}{(n-1)!(n+1)!} = \binom{2n}{n} \left(1 - \frac{n}{n+1}\right) = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}.$$

Multinomski koeficienti:

$$\alpha_1 \times 1, \alpha_2 \times 2 \dots \alpha_k \times k : 11..12..2..k.$$

Na koliko načinov lahko premešamo:

$$\binom{\alpha_1 + \dots + \alpha_k}{\alpha_1} \binom{\alpha_2 + \dots + \alpha_k}{\alpha_2} \dots \binom{\alpha_k}{\alpha_k} = \frac{(\alpha_1 + \dots + \alpha_k)!}{\alpha_1! \dots \alpha_k!}.$$

Definiramo

$$\binom{\alpha_1 + \dots + \alpha_k}{\alpha_1, \alpha_2 \dots \alpha_k} := \frac{(\alpha_1 + \dots + \alpha_k)!}{\alpha_1! \dots \alpha_k!}. \quad (1.1)$$

Izrazu 1.1 pravimo multinomski simbol.

Figure v 1. vrsti pri šahu: $\frac{8!}{1!1!2!2!} = 7!$.

i -jem damo indekse $\alpha_1 \dots \alpha_k : 1_1 \dots 1_{\alpha_1} 2_1 \dots k_{\alpha_k}$

Premešamo na $(\alpha_1 + \dots + \alpha_k)!$ načinov.

Eno permutacijo dobimo $(\alpha_1! \dots \alpha_k!)$ -krat.

Multimnožica M je množica, v kateri se elementi lahko ponavljajo.

$$M = \{1, 1, 1, 2, 2, 3, 3, 3, 3\} = \{1^3, 2^2, 3^4\}.$$

Število permutacij multimnožice je multinomski simbol.

Formalno je multimnožica (S, f) , kjer je S množica, $f : S \rightarrow \mathbb{N}$ šteje kolikokrat se posamezen element ponovi.

1.5 Dvanajstera pot

n kroglic, k škatel; na koliko načinov lahko damo kroglice v škatle.

$N \setminus K$	vse	injekcije	surjekcije	
L L	k^n	k^n	$k!S(n, k)$	„kompozicije“
N L	$\binom{n+k-1}{k-1}$	$\binom{k}{n}$	$\binom{n-1}{k-1}$	
L N	$\sum_i S(n, i)$	$\begin{cases} 1 & k \geq n \\ 0 & \text{sicer} \end{cases}$	$S(n, k)$	razdelitve
N N	$\overline{p_k(n)}$	$\begin{cases} 1 & k \geq n \\ 0 & \text{sicer} \end{cases}$	$p_k(n)$	razčlenitve

Vpeljemo ekvivalenčne relacije

- $f \sim_N g : \exists \pi \in S_n : f \circ \pi = g$
- $f \sim_K g : \exists \sigma \in S_k : \sigma \circ f = g$
- $f \sim_{N,k} g : \exists \pi \in S_n, \sigma \in S_k : \sigma \circ f \circ \pi = g.$

1.6 Rekurzije

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}.$$

$$c(n, k) = c(n-1, k-1) + (n-1)c(n-1, k);$$

$c(n-1, k-1)$: n negibna, $(n-1)$: za kateri element vstavimo.

$$S(n, k) = S(n-1, k-1) + kS(n-1, k);$$

$S(n-1, k-1)$: n v svojem bloku, k : v kateri blok vstavimo.

$$L(n, k) = L(n-1, k-1) + (n+k-1)L(n-1, k);$$

$L(n-1, k-1)$: n v svojem bloku, $(n+k-1)$: kam vstavimo.

$$B(n+1) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B(n-k) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B(k);$$

odstranimo blok, v katerem je $n+1$, k : število elementov v bloku skupaj

$z\ n+1, \binom{n}{k}$: kateri elementi v bloku skupaj $z\ n+1$, $B(n-k)$: razdelimo ostale.

$$p_k(n) = p_{k-1}(n-1) + p_k(n-k);$$

$p_{k-1}(n-1)$: $\lambda_l = 1$, $p_k(n-k)$: $\lambda_l \geq 2$ (odstranimo 1. stolpec v Ferrersovem diagramu).

$A(n,k) = (n+1-k)A(n-1,k-1) + kA(n-1,k)$. odstranimo n, k : n damo na konec ali za spust, $(n+1-k)$: n damo na začetek ali za vzpon. V S_n velja še: število spustov + število vzponov = $n-1$.

$$2E_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} E_k E_{n-k} \quad n \geq 1;$$

k : koliko elementov je pred $n+1$, število obratno alternirajočih = število alternirajočih ($i \rightarrow n+1-i$), E_k : pred $n+1$, E_{n-k} : za $n+1$, štejemo in alternirajoče in obratno alternirajoče permutacije.

$$C_{n+1} = \sum_{k=0}^n C_k C_{n-k};$$

k : ko 1. pridemo v $y=0$: pred in za tem sta Dyckovi poti.

$$p(n) = p(n-1) + p(n-2) - p(n-5) - p(n-7) + p(n-12) + p(n-15) - \dots$$

Eulerjev petkotniški izrek (dokaz kasneje) (pentagonal).

1.7 Načelo vključitev in izključitev (NVI)

(Principle of inclusion and exclusion).

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|.$$

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|.$$

Izrek 1.7.1 (NVI).

$$\begin{aligned}
 \left| \bigcup_{i=1}^n A_i \right| &= |A_1| + |A_2| + \cdots + |A_n| \\
 &\quad - |A_1 \cap A_2| - \cdots - |A_{n-1} \cap A_n| \\
 &\quad + |A_1 \cap A_2 \cap A_3| + \cdots + |A_{n-2} \cap A_{n-1} \cap A_n| \\
 &\quad - \cdots \\
 &= \sum_{i=1}^n (-1)^{i-1} \sum_{1 \leq j_1 < \cdots < j_k \leq n} |A_{j_1} \cap \cdots \cap A_{j_k}| \\
 &= \sum_{\emptyset \neq S \subseteq [n]} (-1)^{|S|-1} |A_S|,
 \end{aligned}$$

kjer je $A_S := \bigcap_{i \in S} A_i$.

Dokaz 1.7.2.

$x \in \bigcup_{i=1}^n A_i$.

Trdimo, da x prispeva 1 k vsoti na desni.

Recimo, da je x v natanko m množicah A_i ($1 \leq m \leq n$):

$$\begin{aligned}
 m - \binom{m}{2} + \binom{m}{3} - \cdots + (-1)^m \binom{m}{m} \\
 = 1 - \left(\binom{m}{0} - \binom{m}{1} + \binom{m}{2} - \cdots + (-1)^{m-1} \binom{m}{m} \right) \\
 = 1 - (1 - 1)^m = 1.
 \end{aligned}$$

Trditev 1.7.3 (NVI, 2. verzija).

$$\left| \bigcap_{i=1}^n A_i^C \right| = \sum_{S \subseteq [n]} |A_S|.$$

Dokaz 1.7.4.

$$\begin{aligned}
 \left| \bigcap_{i=1}^n A_i^C \right| &= \left| \left(\bigcup_{i=1}^n A_i \right)^C \right| \\
 &= |A| - \left| \bigcup_{i=1}^n A_i \right| \\
 &= |A| + \sum_{\emptyset \neq S \subseteq [n]} (-1)^{|S|} |A_S| \\
 &= \sum_{S \subseteq [n]} |A_S|,
 \end{aligned}$$

kjer velja še $A_\emptyset = A$.

Primer.

(1) Koliko je k -elementnih antiverig v B_n ?

$B_n = (2^{[n]}, \subseteq)$ Boolova algebra, antiveriga - množica neprimerljivih elementov.

$k=1$: 2^n (vsi elementi).

$k=2$:

$$S = \{(A, B) : A, B \subseteq [n]\}$$

$$S_1 = \{(A, B) : A \subseteq B\}$$

$$S_2 = \{(A, B) : B \subseteq A\}$$

$$|S_1^C \cap S_2^C| = |S| - |S_1| - |S_2| + |S_1 \cap S_2| = 4^n - 2 \cdot 3^n + 2^n;$$

4^n : vse možnosti $x \in, \notin A, B$, 3^n : vse razen $x \in A, \notin B \dots$

$$\implies \frac{1}{2}(4^n - 2 \cdot 3^n + 2^n).$$

$k=3$:

$$S = \{(A, B, C) : A, B, C \in 2^{[n]}\}$$

$$S_1 : A \subseteq B, S_2 : B \subseteq A, S_3 : A \subseteq C, S_4 : C \subseteq A$$

$$S_5 : B \subseteq C, S_6 : C \subseteq B.$$

$$|\cap_{i=1}^6 S_i^C| = 8^n - 6 \cdot 6^n + 3 \cdot 4^n + 6 \cdot 5^n - 6 \cdot 4^n - \dots$$

$$6^n : S_i, 4^n : \text{npr. } S_1 \cap S_2, 5^n : \text{npr. } S_1 \cap S_3, 4^n : \text{npr. } S_1 \cap S_4.$$

(2) i_n : število premestitev v S_n = število permutacij v S_n brez negibne

točke (dearangement).

$$\begin{aligned}
 A &= S_n \\
 A_i &= \{\pi \in S_n : \pi_i = i\} \\
 |A_I| &= (n - |I|)! \\
 i_n &= \sum_{I \subseteq [n]} (-1)^{|I|} (n - |I|)! \\
 &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k (n - k)! \\
 &= n! \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}.
 \end{aligned}$$

$$P(\text{število premestitev}) = \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} e^{-1}.$$

(3) Število surjekcij iz $[n]$ v $[k]$.

$$\begin{aligned}
 A &= [k]^{[n]} \\
 A_i &= ([k] \setminus \{i\})^{[n]} \\
 \left| \cap_{i=1}^n A_i^C \right| &= \sum_{I \subseteq [n]} (-1)^{|I|} (k - |I|)^n \\
 &= \sum_{k=1}^n \binom{k}{i} (-1)^i (k - i)^n \\
 &\stackrel{i=k-i}{=} \sum_{j=1}^k (-1)^{k-j} \binom{k}{j} j^n \\
 &= k! S(n, k);
 \end{aligned}$$

surjekcija je urejena razdelitev;

$$S(n, k) = \sum_{j=0}^n \frac{(-1)^{k-j} j^n}{j! (k-j)!}.$$

(4) Eulerjev petkotniški izrek:

$$p(n) = p(n-1) + p(n-2) - p(n-5) - \dots$$

$$A = \{\text{razčlenitve } n\}$$

$$A_i = \{\text{razčlenitve } n, \text{ ki vsebujejo } i \text{ za člen}\} \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$|A_i| = p(n - i)$$

$$|A_i \cap A_j| = p(n - k - j)$$

$$|A_I| = p(n - \sum_{i \in I} i)$$

$$\begin{aligned} p(n) &= p(n - 1) + p(n - 2) + p(n - 3) + \dots \\ &\quad - p(n - 1 - 2) - p(n - 1 - 3) - p(n - 2 - 3) - \dots \\ &\quad + p(n - 1 - 2 - 3) - \dots \\ &= p(n - 1) + p(n - 2) - p(n - 5) - p(n - 7) + \dots \end{aligned}$$

Franklinova bijekcija:

$$p(n) = \sum_{m=1}^{\infty} (\alpha(m) - \beta(m))p(n - m); \quad m - \text{razčlenitve z različnimi členi,}$$

$$\alpha(m) = \text{število razčlenitev } m \text{ z liho mnogo različnimi členi,}$$

$$\beta(m) = \text{število razčlenitev } m \text{ z sodo mnogo različnimi členi,}$$

Bijekcija

$$\begin{aligned} \Phi : \{\text{razčlenitev } m \text{ z liho mnogo različnimi členi}\} \setminus \{\dots\} \\ \rightarrow \{\text{razčlenitev } m \text{ z sodo mnogo različnimi členi}\} \setminus \{\dots\}. \end{aligned}$$

$$f(\lambda) = \max\{i : \lambda_i = \lambda_1 - i + 1\} - \text{bok},$$

$$g(\lambda) = \lambda_{l(\lambda)} - \text{najmanjši člen},$$

$$\text{a) } f(\lambda) \geq g(\lambda): \text{ min} \rightarrow \text{bok},$$

$$\text{b) } f(\lambda) < g(\lambda): \text{ bok} \rightarrow \text{min},$$

$$\text{a) ne dela (število členov se ohrani),}$$

$$\text{b) ne dela (2 člena enako dolga),}$$

$$\text{a) ne dela, ko:}$$

$$f(\lambda) = g(\lambda) = l(\lambda)$$

$$m = k + (k + 1) + \dots + (2k - 1) = \frac{2k(2k-1)}{2} - \frac{k(k-1)}{2} = \frac{k(3k-1)}{2}$$

$$(\alpha(m) - \beta(m)) = (-1)^{k-1} \quad (k \text{ lih ali sod}).$$

$$\text{b) ne dela, ko:}$$

$$f(\lambda) = g(\lambda) - 1 = l(\lambda)$$

$$m = (k+1) + (k+2) + \dots + (2k) = \dots = \frac{k(3k+1)}{2}$$

$$(\alpha(m) - \beta(m)) = (-1)^{k-1}.$$

Eulerjev petkotniški izrek:

$$p(n) = \sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k-1} \left(p\left(n - \frac{k(3k-1)}{2}\right) + p\left(n - \frac{k(3k+1)}{2}\right) \right)$$

$$\text{oz. } \sum_{k \in \mathbb{Z}} (-1)^k p\left(n - \frac{k(3k+1)}{2}\right) = 0.$$

Tukaj smo upoštevali ko vstavimo $-k$: $\frac{-k(-3k-1)}{2} = \frac{k(3k+1)}{2}$ in $p(0) = 0$.

Izrek 1.7.5 („NVI“).

$f, g : B_n \rightarrow K$, K komutativni kolobar.

$$f(T) = \sum_{S \subseteq T} g(S) (\forall T \in B_n) \iff g(T) = \sum_{S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} f(S) (\forall T \in B_n).$$

Zgled.

$$des(\pi) = |\{i : \pi(i) > \pi(i+1)\}|$$

$$D(\pi) = \{i : \pi(i) > \pi(i+1)\}$$

$$D(1\ 4\ 2\ 6\ 5\ 3) = \{2, 4, 5\}$$

$$f_n(T) = |\{\pi \in S_n : D(\pi) = T\}|$$

$$\text{npr. } n = 8, T = \{1, 5\}$$

$$g_n(T) = |\{\pi \in S_n : D(\pi) \subseteq T\}|$$

$$T = \{t_1, t_2 \dots t_k\}$$

$$g_n(T) = \binom{n}{t_1} \binom{n-t_1}{t_2-t_1} \binom{n-t_1-\dots-t_{k-1}}{t_k} = \binom{n}{t_1, t_2-t_1, \dots, t_k-t_{k-1}, n-t_k}$$

$_ < _ < _ < \underline{t_i} \leq _ :$ zaradi \subseteq : tam lahko spust ali pa ne.

// če lastnosti točno določene: težko $(f_n(T))$, če „vsebovano“ $(g_n(T))$: lažje

$$g_n(T) = \sum_{S \subseteq T} f_n(S)$$

$$\begin{aligned}
f_n(T) &= \sum_{S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} g_n(S) \\
&= \sum_{S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} \binom{n}{s_1, s_2 - s_1, \dots, n - s_k} \\
&\stackrel{\text{vaje}}{=} \det \left[\binom{n - t_i}{t_{j+1} - t_j} \right]_{i,j=0}^{|T|}.
\end{aligned}$$

npr. $n = 8$, $T = \{1, 5\}$, $t_0 = 0$, $t_{|T|} = n + 1 = 9$

$$f_8(\{1, 5\}) = \begin{vmatrix} \binom{8}{1} & \binom{8}{5} & \binom{8}{8} \\ \binom{7}{0} & \binom{7}{1} & \binom{7}{7} \\ \binom{3}{-4} & \binom{3}{0} & \binom{3}{3} \end{vmatrix} = 217.$$

Dokaz 1.7.6.

(\implies):

$$\begin{aligned}
\sum_{S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} f(S) &= \sum_{S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} f(S) \sum_{U \subseteq S} g(U) \\
&= \sum_{U \subseteq T} \left(\sum_{U \subseteq S \subseteq T} (-1)^{|T \setminus S|} \right) g(U) \\
&\stackrel{k=|S \setminus U|}{=} \sum_{U \subseteq T} \sum_{k=0}^{|U|} \binom{|T \setminus U|}{k} (-1)^{|T \setminus U| - k} g(U) \\
&= g(T).
\end{aligned}$$

Na notranji vsoti uporabimo binomski izrek za -1 in 1 :

$$(1 - 1)^{|T \setminus S|} = \begin{cases} 1 : U = T \\ 0 : U \subset T \end{cases}$$

1.8 Polinomske enкости

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

Izrek 1.8.1.

- (a) $\sum_k c(n,k)x^k = x^{\bar{n}}$
- (b) $\sum_k (-1)^{n-k} c(n,k)x^k = x^{\underline{n}}$
- (c) $\sum_k S(n,k)x^{\underline{k}} = x^{\bar{n}}$
- (d) $\sum_k (-1)^{n-k} S(n,k)x^{\bar{k}} = x^{\underline{n}}$
- (e) $\sum_k L(n,k)x^{\underline{k}} = x^{\bar{n}}$
- (f) $\sum_k (-1)^{n-k} L(n,k)x^{\bar{k}} = x^{\underline{n}}$

Opomba. $K[x] = \{\text{polinomi v } x\}$ vektorski prostor (celo algebra), K komutativen obseg.

$\{x^n\}, \{x^{\underline{n}}\}, \{x^{\bar{n}}\}$ naravne baze.

Dokaz 1.8.2.

(a) Indukcija (na vajah drugače):

$$n = 0: 1=1$$

$$n - 1 \rightarrow n:$$

$$\begin{aligned} x^{\bar{n}} &= x^{\overline{n-1}}(x + n - 1) \stackrel{\text{IP}}{=} (x + n - 1) \sum_k c(n-1, k)x^k \\ &= \sum_k c(n-1, k-1)x^k + (n-1) \sum_k c(n-1, k)x^k = \sum_k c(n, k)x^k, \end{aligned}$$

(b) $x \rightarrow -x$ v (a),

(c) Preslikava = razdelitev + injekcija,

število preslikav iz $[n]$ v $[k] = \sum_k S(n, k)x^{\underline{k}}$, kjer predstavljajo

- k : število blokov,
- $S(n, k)$: razdelimo $[n]$ na k blokov,
- $x^{\underline{k}}$: injekcija $[k] \rightarrow [x]$.

Dokazali smo za $x \in \mathbb{N} \implies$ polinoma sta enaka (ujemanje v ∞ točkah).

(e) Z indukcijo DN.

$$\pi = 4 \ 2 \ 5 \ 1 \ 6 \ 3$$

$$\text{inv}(\pi) = 7$$

$$I(\pi) = \{(1,2), (1,4), (1,6) \dots\}$$

$TI(\pi) = (a_1 \dots a_n); a_k = \{(i,j) : \pi_i > \pi_j = k\}$ („desna stran“) - tabela inverzij.

$$TI(\pi) = (3,1,3,0,0,0)$$

$0 \leq a_i \leq n - i$, a_i : koliko levo od i večjih od i .

Trditev 1.8.3.

$TI : S_n \rightarrow [0, n-1] \times [0, n-2] \times \dots \times [0, 0]$ je bijekcija.

Posledica 1.8.4.

$$\sum_{\pi \in S_n} q^{\text{inv}(\pi)} = \underline{n!} = (1+q)(1+q+q^2) \dots (1+q+\dots+q^{n-1}).$$

$$\pi = 4 \ 1 \ 7 \ 3 \ 9 \ 6 \ 2 \ 8 \ 5,$$

$$TI(\pi) = (1, 5, 2, 0, 4, 2, 0, 1, 0),$$

$$\text{inverz: } 9 \rightarrow 9 \ 8 \rightarrow 7 \ 9 \ 8 \rightarrow 7 \ 9 \ 6 \ 8 \rightarrow 7 \ 9 \ 6 \ 8 \ 5 \rightarrow 4 \ 7 \ 9 \ 6 \ 8 \ 5$$

$$\rightarrow 4 \ 7 \ 3 \ 9 \ 6 \ 8 \ 5 \rightarrow 4 \ 7 \ 3 \ 9 \ 6 \ 2 \ 8 \ 5 \rightarrow 4 \ 1 \ 7 \ 3 \ 9 \ 6 \ 2 \ 8 \ 5.$$

Dokaz 1.8.5. trditve.

Skonstruiramo inverz:

$$(a_1 \dots a_n), \ 0 \leq a_i \leq n - i.$$

Vpisujemo $n, n-1 \dots 1$: i pišemo za a_i elementi.

Dokaz 1.8.6. posledice.

$\sum_{\pi \in S_n} q^{\text{inv}(\pi)} = n!_q = \underline{n!} = \underline{n(n-1)} \dots 1$ - q fakulteta, $\underline{i} = 1 + q + \dots + q^{i-1}$ - polinom, q-naravno število (q-integer).

$$\begin{aligned} D &= (1 + q + \dots + q^{n-1})(1 + q + \dots + q^{n-2}) \dots 1 \\ &= \sum_{0 \leq a_i \leq n-i} q^{a_1} q^{a_2} \dots q^{a_n} \\ &\stackrel{\text{trditev}}{=} \sum_{\pi \in S_n} q^{\text{inv}(\pi)}. \end{aligned}$$

Opomba. $maj(\pi) = \sum_{i \text{ spust } \pi} i$ oz. $\sum_{i \in D(\pi)} i$ - majorski indeks

$$maj(4 \ 2 \ 5 \ 1 \ 3) = 1 + 3 = 4$$

$$\sum_{\pi \in S_n} q^{maj(\pi)} = \sum_{\pi \in S_n} q^{inv(\pi)} = \underline{n}!$$

Definicija 1.8.7 (q-binomski koeficient).

$$\binom{\underline{n}}{\underline{k}} = \binom{n}{k}_q = \frac{\underline{n}!}{\underline{k}!(\underline{n-k})!}.$$

$$\begin{aligned} \binom{\underline{n}}{\underline{0}} &= \binom{n}{n} = 1 \\ \binom{\underline{n}}{\underline{1}} &= \underline{n} \binom{\underline{4}}{\underline{2}} = \frac{(1+q+q^2+q^3)(1+q+q^2)(1+q)}{(1+q)(1+q)} = (1+q^2)(1+q+q^2) \quad q = 1 : \binom{\underline{n}}{\underline{k}} = \binom{n}{k}. \end{aligned}$$

Trditev 1.8.8.

$$\binom{\underline{n}}{\underline{k}} = q^{n-k} \binom{\underline{n-1}}{\underline{k-1}} + \binom{\underline{n-1}}{\underline{k}} = \binom{\underline{n-1}}{\underline{k-1}} + q^k \binom{\underline{n-1}}{\underline{k}}.$$

Dokaz 1.8.9.

$$\begin{aligned} & q^{n-1} \frac{(\underline{n-1})!}{(\underline{k-1})!(\underline{n-k})!} + \frac{(\underline{n-1})!}{(\underline{k})!(\underline{n-1-k})!} \\ &= \frac{\underline{n}!}{\underline{k}!(\underline{n-k})!} (q^{n-k} \underline{k}! + \underline{n-k}) \\ &= \frac{\underline{n}!}{\underline{k}!(\underline{n-k})!} \\ &= \binom{\underline{n}}{\underline{k}}, \end{aligned}$$

kjer je

$$q^{n-k} \underline{k}! + \underline{n-k} = q^{n-k} + \dots + q^n + 1 + \dots + q^{n-k-1} = 1 + q + \dots + q^n.$$

Posledica 1.8.10. $\binom{\underline{n}}{\underline{k}}$ je polinom v q .

Trditev 1.8.11.

$$\prod_{i=1}^n (1 + q^{i-1}x) = \sum_{k=0}^n \binom{\underline{n}}{\underline{k}} x^k.$$

Dokaz 1.8.12. Indukcija:

$$n = 0 : 1 = 1$$

$$n - 1 \rightarrow n:$$

$$\begin{aligned} \prod_{i=1}^n (1 + q^{i-1}x) &= \left(\sum_{k=0}^n \binom{n-1}{k} x^k \right) \cdot (1 + q^{n-1}x) \\ &= \sum_k q^{\binom{k}{2}} \binom{n-1}{k} x^k + \sum_k q^{\binom{k-1}{2} + n-1} \binom{n-1}{k-1} x^k \\ &= \sum_k q^{\binom{k}{2}} \left(\binom{n-1}{k} + q^{\binom{k-1}{2} + n-1 - \binom{k}{2}} \binom{n-1}{k-1} \right) x^k. \end{aligned}$$

$$\text{Upoštevali smo } \binom{k-1}{2} - \binom{k}{2} = -\binom{k-1}{1}.$$

\mathbb{Z}_p, p praštevilo končen obseg.

Izrek 1.8.13. Obseg moči $n \in \mathbb{N}$ obstaja $\iff n = p^k$ p praštevilo. Obseg je do izomorfizma natančno določen.

\mathbb{F}_q - oznaka.

Izrek 1.8.14. V \mathbb{F}_q^n je $\binom{n}{k}$ k -dimenzionalnih podprostorov.

$$\text{Primer. } q = 4, n = 4, k = 2 : (1 + 4^2) + (1 + 4 + 4^2) = 38.$$

Dokaz 1.8.15. Spomnimo se: $[n]$ ima $\binom{n}{k}$ k -podmnožic, štejemo urejene k -terice različnih števil: $k! \binom{n}{k} = n^{\underline{k}}$.

Štejemo k -terice linearno neodvisnih vektorjev v \mathbb{F}_q^n :

$$(q^k - 1)(q^k - q) \dots (q^k - q^{k-1})X = (q^n - 1)(q^n - q) \dots (q^n - q^{n-1});$$

$q^k - q^i$: vsi v podprostoru brez linearnih kombinacij že vzetih,

$q^n - q^i$: vsi brez linearnih kombinacij že vzetih.

X : število izbir podprostora.

$$X = \frac{q^{\binom{k}{2}} (q-1)^k n(n-1) \dots (n-k+1)}{q^{\binom{k}{2}} (q-1)^k k!} = \binom{n}{k}.$$

Definicija 1.8.16 (q-multinomski koeficient).

$$\begin{aligned} \binom{a_1 + \dots + a_k}{\underline{a_1}, \underline{a_2} \dots \underline{a_k}} &= \frac{(a_1 + \dots + a_k)!}{\underline{a_1}! \dots \underline{a_k}!} \\ &= \binom{a_1 + \dots + a_k}{\underline{a_1}} \binom{a_2 + \dots + a_k}{\underline{a_2}} \dots \binom{a_k}{\underline{a_k}}. \end{aligned}$$

\Rightarrow je polinom (produkt polinomov).

$x_1 \dots x_n$ permutacija multimnožice $\{1^{a_1}, 2^{a_2} \dots n^{a_n}\}$

inverzija: $(i, j) : i < j, x_i > x_j$

inv : število inverzij

$inv(1 \ 2 \ 1 \ 1 \ 2 \ 3) = 2$.

Izrek 1.8.17. $M = \{1^{a_1}, 2^{a_2} \dots n^{a_n}\}$

$$\sum_{\pi \in S(M)} q^{inv(\pi)} = \binom{a_1 + \dots + a_n}{\underline{a_1} \dots \underline{a_n}}.$$

Primer.

$$q = 1 : |S(M)| = \binom{a_1 + \dots + a_n}{a_1 \dots a_n}$$

$a_1 = \dots = a_n = 1 : \sum_{\pi \in S_n} q^{inv(\pi)} = n!$ - posplošitev formul za multinomske koeficiente in Stirlingova števila 1. vrste.

Dokaz 1.8.18.

$$\begin{aligned} \sum_{\pi \in S(M)} q^{inv(\pi)} \underline{a_1}! \dots \underline{a_n}! &= \underline{(a_1 + \dots + a_n)!} \\ \sum_{\pi_0 \in S(M)} q^{inv(\pi_0)} \cdot \sum_{\pi_1 \in S_{a_1}} q^{inv(\pi_1)} \dots \sum_{\pi_n \in S_{a_n}} q^{inv(\pi_n)} &= \sum_{\pi \in S_{a_1 + \dots + a_n}} q^{inv(\pi)}. \end{aligned}$$

Iščemo bijekcijo

$$\begin{aligned} \Phi : (\pi_0 \pi_1 \dots \pi_n) &\rightarrow \pi \\ S(M) S_{a_1} \dots S_{a_n} &\mapsto S_{a_1 + \dots + a_n}. \end{aligned}$$

$$M = \{1^4, 2^2, 3^3\}$$

$$(1 \ 2 \ 2 \ 1 \ 3 \ 1 \ 3 \ 3 \ 1, 2 \ 4 \ 1 \ 3, 2 \ 1, 1 \ 3 \ 2)$$

$\mapsto 2\ 6\ 5\ 4\ 7\ 1\ 9\ 8\ 3$.

V π_0 enke spremenimo v $1 \dots a_1$ v vrstnem redu, ki ga določa π_1 , v π_0 dvojke spremenimo v $a_1 + 1 \dots a_2$ v vrstnem redu, ki ga določa π_2 , itn.

$$\text{inv}(\pi_0) + \dots + \text{inv}(\pi_n) = \text{inv}(\Phi(\pi_0 \dots \pi_n)).$$

Vsaka inverzija $\Phi(\pi_0 \dots \pi_n)$ prihaja bodisi od inverzije π_i bodisi od inverzije π_0 (glede na „indeks“ v π_0) \implies vsota enaka.

Poglavje 2

Formalne potenčne vrste

2.1 Uvod

$$\sum_k c(n,k)x^k = x^{\overline{n}}$$

$\sum_n S(n,k)x^n$ neskončna vsota.

V analizi: potenčne vrste:

$$F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n.$$

Konvergira za $|x| < R$ - konvergenčni polmer:

$$R = \frac{1}{\limsup_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{|a_n|}} \stackrel{\text{če obstaja}}{=} \lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{a_n}{a_{n+1}} \right| \in [0, \infty].$$

Primer. $\sum_{n=0}^{\infty} x^n : R = 1$

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} : R = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n!}}{\frac{1}{(n+1)!}} = \frac{(n+1)!}{n!} = \infty$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} n! x^n : R = 0$$

$\sum_{n=0}^{\infty} n!^2 x^n = \sum_{n=0}^{\infty} n! x^n$ - definirana samo v 0, obe z vrednostjo 1 tam.

$$F(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}} x \neq 0 \\ 0 \quad x = 0 \end{cases} : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$F^{(n)}(0) = 0 \quad \forall n \geq 0 \implies F(x) = 0 + 0x + 0x^2 + \dots$$

Potenčne vrste niso „najboljše“ za študij zaporedij.

2.2 Formalne potenčne vrste

K komutativni obseg s karakteristiko $0 : 1 + 1 + \dots + 1 \neq 0 \ \forall n \geq 1$.

$\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

$\frac{1}{n!}$ je definirano

$K[[x]] = \{(a_n)_n : a_n \in K\} = K^{\mathbb{N}}$ - množica formalnih potenčnih vrst (FPV)

= zaporedje

$K[x] = \{(a_n)_n : a_n \in K, a_n = 0 \ \forall n \geq n_0\}$ - množica polinomov.

V $K[[x]]$ vpeljemo operacije:

$$(a_n)_n + (b_n)_n = (a_n + b_n)_n,$$

$$\lambda(a_n)_n = (\lambda a_n)_n,$$

$$((a_n)_n \cdot (b_n)_n) = (c_n)_n; \ c_n = \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k} \text{ - konvolucijsko množenje.}$$

$K[[x]]$ algebra formalnih potenčnih vrst: komutativna, $(1, 0, 0, 0, \dots)$ enota za množenje: $\sum_{k=0}^n a_k \cdot \delta_{n-k,0} = a_n$.

Oznake:

$(a_n)_n \leftrightarrow \sum_n a_n x^n$: ni vsota (samo oznaka), x je ločilo (ni spremenljivka, ne „vstavljamo“),

$$(a_0 + a_1 x + \dots)(b_0 + b_1 x + \dots) = a_0 b_0 + (a_1 b_0 + a_0 b_1)x + \dots,$$

$$1 + 0x + 0x^2 + \dots = 1,$$

$$[x^n]F(x) := a_n \text{ - „koeficient pred } x^n\text{“,}$$

$$F(0) := [x^0]F(x).$$

Trditev 2.2.1. $F(x)$ ima inverz $\iff F(0) \neq 0$.

Dokaz 2.2.2.

(\implies) :

$$F(x)G(x) = 1$$

$$F(0)G(0) = 1 \implies F(0) \neq 0$$

$(\Longleftarrow) :$

$$\begin{aligned}
 F(x) &= a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots, a_0 \neq 0 \\
 G(x) &= b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots \\
 F(x)G(x) &= 1 \\
 a_0b_0 &= 1 \implies b_0 = \frac{1}{a_0} \\
 a_0b_1 + a_1b_0 &= 0 \implies b_1 = \frac{-a_1b_0}{a_0} \\
 a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0 &= 0 \implies b_2 = \frac{-a_1b_1 - a_2b_0}{a_0} \\
 &\vdots
 \end{aligned}$$

Opomba. K komutativen kolobar s karakteristiko 0.

$F(x)$ ima inverz $\iff F(0)$ ima inverz v K .

$$\begin{aligned}
 v(F(x)) &= \begin{cases} \min n : [x^n]F(x) \neq 0 & F(x) \neq 0 \\ \infty & F(x) = 0 \end{cases} \text{ - valuacija.} \\
 v(F(x)G(x)) &= v(F(x))v(G(x)) \text{ (} \implies \text{ ni deliteljev nič)} \\
 v(F(x) + G(x)) &\geq \min\{v(F(x)), v(G(x))\} \\
 v(\lambda F(x)) &= \begin{cases} v(F(x)) & \lambda \neq 0 \\ \infty & \lambda = 0 \end{cases} \\
 d(F(x), G(x)) &= 2^{-v(F(x)-G(x))} \text{ - metrika} \\
 d(F(x), G(x)) = 2^{-k} &\iff [x^n]F(x) = [x^n]G(x) \ \forall n \leq k.
 \end{aligned}$$

Trditev 2.2.3. $(K[[x]], d)$ je poln metrični prostor.

Dokaz 2.2.4.

$$\begin{aligned}
d &\geq 0, d = 0 \iff F = G \\
d(F(x), G(x)) &= d(G(x), F(x)) \\
d(F(x), H(x)) &= 2^{-v(F(x)-H(x))} \\
&= 2^{-v(F(x)-G(x)+G(x)-H(x))} \\
&\leq \max\{2^{-v(F(x)-G(x))}, 2^{-v(G(x)-H(x))}\} \\
&= \max\{d(F(x), G(x)), d(G(x), H(x))\} \\
&\leq d(F(x), G(x)) + d(G(x), H(x)).
\end{aligned}$$

$F_m(x) = \sum_n a_n^{(m)} x^n$ Cauchyjevo zaporedje

$$\forall k \exists M : M_1, M_2 \geq M \implies d(F_{M_1}(x), F_{M_2}(x)) < 2^{-k}$$

$$\text{oz. } [x^n]F_{M_1}(x) = [x^n]F_{M_2}(x) \quad \forall n \leq k.$$

Torej za vsak $[x^n]F_n(x)$ konstantni od nekod naprej in enaki npr. a_n .

$$F(x) = \sum_n a_n x^n \text{ je limita } (F_n(x))_m.$$

Primer.

$$(\sum_n x^n)(1-x) = 1$$

$$c_n = 1 \cdot (-1) + 1 \cdot 1 = 0 \quad \forall n \geq 1$$

$$c_0 = 1. \text{ Torej } \sum_n x^n = \frac{1}{1-x} \implies 1-x \text{ inverz od } \sum_n x^n.$$

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \sum_{n=0}^N x^n = \frac{1}{1-x}.$$

Opomba. $(F_m(x))_m$ konvergira v $K[[x]]$, če je $([x^n]F_m(x))_m$ od nekod naprej konstantno, npr a_n ; v tem primeru je $\lim_{m \rightarrow \infty} F_m(x) = \sum_n a_n x^n$.

Odvajanje:

$$F'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{F(x+h)-F(x)}{h}.$$

Za $K[[x]]$:

$$[x^n]F'(x) := (n+1)[x^{n+1}]F(x)$$

$$(\sum_n a_n x^n)' = F(x)'G(x) + F(x)G(x)'$$

Dokaz: DN.

$$\left(\frac{F(x)}{G(x)}\right)' = \frac{F(x)'G(x) - F(x)G(x)'}{G(x)^2}; \quad G(0) \neq 0$$

Primer.

$$F'(x) = F(x)$$

$$(n+1)a_{n+1} = a_n$$

$$na_n = a_{n-1}$$

a_0 poljubno

$$a_n = \frac{a_0}{n!}.$$

$$e^{\lambda x} := \sum_n \frac{\lambda^n}{n!} x^n$$

$$e^{\lambda x} \cdot e^{\mu x} = e^{(\lambda+\mu)x}$$

$$L = \sum_{k=0}^n \frac{\lambda^k}{k!} \frac{\mu^{n-k}}{(n-k)!} \stackrel{?}{=} \frac{(\lambda+\mu)^n}{n!} = D.$$

Binomski izrek v K : enakost velja.

$$F'(x) = \frac{1}{1-x}, \quad F(0) = 0$$

$$(n+1)a_{n+1} = 1$$

$$a_n = \frac{a_0}{n}$$

$$\log \frac{1}{1-x} := \sum_{n=1}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

$$e^{\log \frac{1}{1-x}} \stackrel{?}{=} \frac{1}{1-x}.$$

Najprej definicija kompozituma, dokaz enakosti kasneje.

Bolj splošno:

$$F(0) = 1$$

$$\log(F(x)G(x)) = \log F(x) + \log G(x): \text{ DN.}$$

Binomska vrsta:

$$\lambda \in K, n \in \mathbb{N}, \binom{\lambda}{n} := \frac{\lambda^n}{n!} \text{ posplošen binomski koeficient.}$$

$$B_\lambda(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{\lambda}{n} x^n$$

$$n \in \mathbb{N}: B_n(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \binom{n}{k} x^k = (1+x)^n.$$

Trditev 2.2.5.

$$B_\lambda(x) \cdot B_\mu(x) = B_{\lambda+\mu}(x).$$

Dokaz 2.2.6.

$$D = \frac{(\lambda+\mu)^n}{n!} = \sum_{k=0}^n \frac{\lambda^k}{k!} \frac{\mu^{n-k}}{(n-k)!} = L$$

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \lambda^k \mu^{n-k} = (\lambda + \mu)^n.$$

Indukcija: DN.

$$B_\lambda(x) := (1+x)^\lambda$$

$$n \in \mathbb{N} : B_n(x) \cdot B_{-n}(x) = 1$$

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

$$(1+x)^{-n} = \sum_k \binom{-n}{k} x^k$$

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

$$\begin{aligned} (1-x)^{-k} &= \frac{1}{1-x} \dots \frac{1}{1-x} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{n_i \geq 0, \sum n_i = k} 1 \right) x^n \\ &= \sum_n (\text{število šibkih kompozicij } n \text{ s } k \text{ členi}) x^n \\ &= \sum_n \binom{n+k-1}{k-1} x^n \end{aligned}$$

$$F(x)G(x)H(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{n_1, n_2, n_3 \geq 0, n_1+n_2+n_3=n} a_{n_1} b_{n_2} c_{n_3} \right) x^n$$

$$\binom{-1}{n} = (-1)^n \binom{n}{0} = (-1)^n$$

$$(1+x)^{\frac{1}{2}} = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n-1}}{2^{2n-1}} \binom{2n-2}{n-1} x^n$$

$$\begin{aligned} \binom{\frac{1}{2}}{n} &= \frac{\frac{1}{2} \left(-\frac{1}{2} \right) \cdot \left(\frac{1}{2} - n + 1 \right)}{n!} \\ &= \frac{(-1)^{n-1} (2n-3)!!}{2^n \cdot n!} \cdot \frac{(2n-2)!!}{(2n-2)!!} \\ &= \frac{(-1)^{n-1} (2n-2)!}{2^n \cdot n! \cdot 2^{n-1} \cdot (n-1)!} \\ &= \frac{(-1)^{n-1}}{2^{2n-1} n} \binom{2n-2}{n-1} \quad n \geq 1. \end{aligned}$$

2.3 Kompozitum

$$F(x) = \sum_n a_n x^n$$

$$G(x) = \sum_n b_n x^n$$

$$F \circ G(x) = F(G(x)) = ?$$

$$(F \circ G)(x) = a_0 + a_1 G(x) + a_2 G^2(x) + \dots = \lim_{N \rightarrow \infty} \sum_{n=0}^N a_n G^n(x).$$

Kdaj ta limita obstaja?

Trditev 2.3.1. $(F_n(x))_n$.

$$\lim_{N \rightarrow \infty} F_n(x) \text{ obstaja} \iff \lim_{n \rightarrow \infty} v(F_n(x)) = \infty.$$

Dokaz 2.3.2.

(\implies) :

$$\left(\sum_{n=0}^N F_n(x) \right)_N \text{ je Cauchyjevo :}$$

$$\forall x \exists N_0 \forall N, M \geq N_0 : d \left(\sum_{n=0}^N F_n(x), \sum_{m=0}^M F_m(x) \right) \leq 2^{-k}$$

$$M = N - 1 : v(F_N(x)) \geq k.$$

(\impliedby) :

$$\forall k \exists N_0 \forall N \geq N_0 : v(F_N(x)) \geq k \text{ (predpostavka)}$$

$$\begin{aligned} N > M \geq N_0 : d \left(\sum_{n=0}^N F_n(x), \sum_{m=0}^M F_m(x) \right) \\ &= 2^{-v(F_{M+1}(x) + \dots + F_N(x))} \\ &\leq \max \{ 2^{-v(F_{M+1}(x))} \dots 2^{-v(F_N(x))} \} \\ &\leq 2^{-k}. \end{aligned}$$

$$F \circ G(x) \text{ obstaja} \iff \lim_{n \rightarrow \infty} v(a_n G^n(x)) = \infty$$

$$\iff v(G(x)) > 0 \text{ ali } a_n = 0 \text{ od nekod naprej}$$

$$\iff F \text{ polinom ali } G(0) = 0.$$

$$\text{Velja } v(a_n G^n(x)) = \begin{cases} n \cdot v(G(x)) & a_n \neq 0 \\ \infty & a_n = 0 \end{cases}$$

Primer.

$$F(x) = x^2 - 3x + 1$$

$$G(x) = e^x$$

$$(F \circ G)(x) = e^{2x} - 3e^x + 1 - \text{ok}$$

$$F(x) = G(x) = e^x - \text{ni ok}$$

$$F(x) = e^x$$

$$G(x) = e^x - 1$$

$$e^{e^x - 1} - \text{ok.}$$

Opomba.

$$F(x) = \sum_n a_n x^n$$

$$G(x) = \sum_n b_n x^n \quad b_0 = 0$$

$$a_0 + a_1(b_1x + b_2x^2 + \dots) + a_2(b_1x + b_2x^2 + \dots)^2 + \dots$$

Za izračun koeficienta pri x^5 izračunamo končno vsoto.

$$\text{Enota za kompozitum: } x = 0 + 1 \cdot x + 0 \cdot x^2 + \dots$$

$$F \circ x = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots = F = x \circ F = 1 \cdot (a_0 + a_1x + \dots)$$

Izrek 2.3.3.

$F \in K[[x]]$ ima inverz za kompozitum $\iff F(x) = a_0 + a_1x$; $a_1 \neq 0$ ali $v(F(x)) = 1$.

Primer.

$$x - x^2 \text{ ima inverz,}$$

$$e^x - 1 \text{ ima inverz,}$$

$$x^2 \text{ nima inverza.}$$

$$F^{<-1>} - \text{inverz za kompozitum.}$$

Dokaz 2.3.4.

$(\implies):$

$$F(x) = \sum_n a_n x^n$$

$$G(x) = \sum_n b_n x^n \text{ inverz od } F$$

$$a_0 = 0 \stackrel{?}{\iff} b_0 = 0$$

$$(\Longleftarrow) : F \circ G = a_0 + a_1(b_1x + \dots) + a_2(\dots)^2 + \dots$$

$$[x^0]F(G(x)) = a_0 = [x^0]x = 0$$

$(\implies) : \text{isto?}$

$$1. a_0 \neq 0, b_0 \neq 0$$

$$\implies F, G \text{ polinoma, } \deg(F \circ G) = \deg(F) \cdot \deg(G) = 1$$

$$\implies \deg(F) = \deg(G) = 1$$

$$2. a_0 = b_0 = 0$$

$$v(F \circ G) = v(F) \cdot v(G) = 1$$

$$\implies v(F) = v(G) = 1$$

$$\implies F(x) = a_1x + a_2x^2 + \dots \quad a_1 \neq 0.$$

(\Leftarrow):

$$F(x) = a_0 + a_1x \quad a_1 \neq 0$$

$$a_0 + a_1y = x \implies y = \dots$$

$$F^{<-1>}(x) = -\frac{a_0}{a_1} + \frac{x}{a_1}$$

$$F(x) = a_1x + a_2x^2 + \dots \quad a_1 \neq 0$$

$$\text{levi inverz: } G_1(x) = b_0 + b_1x + \dots$$

$$G_1 \circ F = x$$

$$b_0 + b_1(a_1x + \dots) + b_2(a_1x + \dots)^2 + \dots = x$$

$$[x^0] : b_0 = 0$$

$$[x^1] : a_1b_1 = 0 \implies b_1 = \frac{1}{a_1}$$

$$[x^2] : b_1a_2 + b_1a_1^2 = 0 \implies b_2 = -\frac{b_1a_2}{a_1^2}$$

$$[x^3] : b_1a_3 + 2b_2a_1a_2 + b_3a_1^3 = 0 \implies b_3 = \dots \frac{\ddots}{a_1^3}$$

$$[x^n] : \dots + b_na_1^n = 0 \quad n \geq 1$$

$$b_n = \dots \text{ rekurzivno}$$

$$\text{desni inverz: } G_2(x) = c_0 + c_1x + \dots, \quad c_0 = 0$$

$$F \circ G_2 = x$$

$$a_1(c_1x + \dots) + a_2(c_1x + \dots)^2 + \dots = x$$

$$[x^0] : 0 = 0$$

$$[x^1] : a_1c_1 = 1 \implies c_1 = \frac{1}{a_1}$$

$$[x^2] : a_1c_2 + a_2c_1^2 = 0 \implies c_2 = -\frac{a_2c_1^2}{a_1}$$

$$[x^3] : a_1c_3 + 2a_2c_1c_2 + a_3c_1^3 = 0 \implies c_3 = \frac{\ddots}{a_1}$$

$$[x^n] : a_1c_n + \dots = 0 \implies c_n = \frac{\ddots}{a_1}.$$



$$(G_1 \circ F) \circ G_2 = G_2$$

$$G_1 \circ (F \circ G_2) = G_1.$$

Iz asociativnosti (ki je nismo dokazali) sledi $G_1 = G_2 = F^{<-1>}$.

Trditev 2.3.5.

$$F_n(0) = 0$$

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \prod_{n=1}^N (1 + F_n(x)) \text{ obstaja} \iff \lim_{n \rightarrow \infty} v(F_n(x)) = \infty.$$

Dokaz DN.

Primer.

$(1+x)(1+x)(1+x)\dots$ - ni ok,

$(1+x)(1+x^2)(1+x^3)\dots$ - ok.

Opomba.

$$K[[x]]$$

$$K[[x,y]] = K^{\mathbb{N} \times \mathbb{N}}$$

$\sum a_{n,m} x^n y^m$ bivariantna potenčna vrsta.

$$\sum_{k,m} \binom{n}{k} x^k y^m = \sum_m (1+x)^n y^m = \frac{1}{1-(1+x)y}.$$

$$K[[x_1, x_2 \dots]]$$

$$x_1 x_2^2 x_3 + x_2 x_3 + \dots \text{ - ok}$$

$$x_1 x_2 x_3 x_4 \dots \text{ - ni ok.}$$

2.4 Reševanje linearnih rekurzivnih enačb s konstantnimi koeficienti

Primer.

$$(1) \quad a_n = 2a_{n-1} + 1 \quad n \geq 1, a_0 = 1$$

$$1, 3, 7, 15 \dots$$

$F(x) = \sum_n a_n x^n$ rodovna funkcija (angl. generating function) zapo-

redja.

$$\begin{aligned} F(x) - 1 &= \sum_{n=1}^{\infty} a_n x^n = \sum_{n=1}^{\infty} (2a_{n-1} + 1)x^n = 2xF(x) + \frac{x}{1-x} \\ F(x)(1-2x) &= 1 + \frac{x}{1-x} = \frac{1}{1-x} \\ F(x) &= \frac{1}{(1-x)(1-2x)}. \end{aligned}$$

Ekvivalentno:

$$\begin{aligned} a_n &= 2a_{n-1} + 1 \quad / \cdot x^n \sum_{n=1}^{\infty} \\ F(x) - 1 &= \frac{x}{1-x} + 2xF(x) \\ F(x) &= \frac{1}{(1-x)(1-2x)} = \frac{A}{1-x} + \frac{B}{1-2x} = \frac{A(1-2x) + B(1-x)}{(1-x)(1-2x)} \\ / \cdot (1-x), x=1 \\ \frac{1}{-1} &= A \implies A = -1 \\ / \cdot (1-2x), x=\frac{1}{2} \\ B &= 2 \end{aligned}$$

$$a_n = -1 + 2^{n+1}.$$

$$(2) \quad F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad n \geq 2, F_0 = F_1 = 1 \quad / \cdot x^n \sum_{n=2}^{\infty}$$

$$\begin{aligned} F(x) &= \sum_n F_n x^n \\ F(x) - 1 - x &= x(F(x) - 1) + x^2 F(x) \\ F(x) &= \frac{1}{1-x-x^2} = \frac{1}{(1-y_1x)(1-y_2x)}. \end{aligned}$$

Ničli $1-x-x^2$ sta $\frac{1}{y_1}, \frac{1}{y_2}$

$$y_1, y_2 \text{ sta ničli } y^2 - y - 1 \text{ (obrnjen polinom), torej } x_1, x_2 = \frac{-1 \pm \sqrt{5}}{2}.$$

V splošnem:

$$p(x) = c_0 + c_1x + \dots + c_dx^d; \quad c_d \neq 0$$

ima ničle $\lambda_1 \dots \lambda_d$, ima

$p^{\text{obr}}(x) = c_0 x^d + c_1 x^{d-1} + \dots + c_d$ (obrtni polinom) ničle $\frac{1}{\lambda_1} \dots \frac{1}{\lambda_d}$:

$$\begin{aligned} p^{\text{obr}}\left(\frac{1}{\lambda_i}\right) &= c_0 \cdot \frac{1}{\lambda_i^d} + c_1 \cdot \frac{1}{\lambda_i^{d-1}} + \dots + c_d \\ &= \frac{c_0 + c_1 \lambda_i + \dots + c_d \lambda_i^d}{\lambda_i^d} = 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F(x) &= \frac{1}{1-x-x^2} \\ &= \frac{1}{(1-y_1x)(1-y_2x)} \\ &= \frac{\frac{1}{1-\frac{y_2}{y_1}}}{1-y_1x} + \frac{\frac{1}{1-\frac{y_1}{y_2}}}{1-y_2x} \\ &= \frac{1}{y_1-y_2} \left(\frac{y_1}{1-y_1x} - \frac{y_2}{1-y_2x} \right) \\ y_1 - y_2 &= 5 \\ \Rightarrow F_n &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right). \end{aligned}$$

Izrek 2.4.1. NSTE (naslednje trditve so ekvivalentne) za $(a_n)_n, a_n \in \mathbb{C}$:

- (1) $c_d a_n + c_{d-1} a_{n-1} + \dots + c_n a_{n-d} = 0, \quad n \geq d, \quad c_0, c_d \neq 0,$
- (2) $F(x) = \sum_n a_n x^n = \frac{P(x)}{c_d + \dots + c_0 x^d}, \quad \deg P < d,$
- (3) $a_n = \sum_{i=1}^k p_i(n) \lambda_i^n, \quad \lambda_1 \dots \lambda_k$ ničle $c_d y^d + \dots + c_0$ (karakteristični polinom) s kratnostmi $\alpha_1 \dots \alpha_k, \quad \deg p_i < \alpha_i.$

Dokaz 2.4.2.

(1) \implies (2):

$$\begin{aligned}
 c_d a_n + c_{d-1} a_{n-1} + \cdots + c_n a_{n-d} &= 0 \quad / \cdot x^n \sum_{n=d}^{\infty} \\
 c_d (F(x) - a_0 - \cdots - a_{d-1} x^{d-1}) \\
 + c_{d-1} (F(x) - a_0 - \cdots - a_{d-2} x^{d-2}) \\
 + \cdots + c_0 x^d F(x) &= 0 \\
 F(x) = (c_d + c_{d-1} x + c_{d-2} x^2 + \cdots + c_0 x^d) &= P(x) \quad \deg P < d.
 \end{aligned}$$

(2) \implies (1):

$$\begin{aligned}
 (c_d + c_{d-1} x + \cdots + c_0 x^d) \cdot \sum_n a_n x^n &= P(x) \\
 n \geq d: [x^n]: c_d a_n + \cdots + c_0 a_{n-d} &= 0.
 \end{aligned}$$

(2) \implies (3):

$$\begin{aligned}
 \sum_n a_n x^n &= \frac{P(x)}{c_d (1 - \lambda_1 x)^{\alpha_1} \cdots (1 - \lambda_m x)^{\lambda_m}} \\
 &\stackrel{\text{parc}}{=} \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{\alpha_i} \frac{A_{ij}}{(1 - \lambda_i x)^j} \\
 \frac{1}{(1 - x)^d} &= \sum_n \binom{n + d - 1}{d - 1} x^n \\
 a_n &= \sum_{i=1}^k \left(\sum_{j=1}^{\alpha_i} A_{ij} \cdot \binom{n + j - 1}{j - 1} \right) \lambda_i^n, \\
 \binom{n + j - 1}{j - 1} &\text{binom v } n \text{ stopnje } j - 1 < \alpha_i.
 \end{aligned}$$

(3) \implies (2): podobno: $p_i(n)$ zapišemo v bazi $\binom{n+j-1}{j-1}$.

Primer.

$$a_n - 7a_{n-1} + 18a_{n-2} - 12a_{n-3} = 0, \quad a_0, a_1, a_2 \text{ dani.}$$

$$y^3 - 7y^2 + 18y - 12 = (y - 2)^2(y - 3)$$

$$\implies a_n = 2^n(An + B) + 3^n \cdot C.$$

A, B, C dobimo iz a_0, a_1, a_2 (vstavimo, dobimo sistem).

Opomba.

$\sum_n a_n x^n = \frac{P(x)}{Q(x)}$, $\deg P \geq \deg Q \iff c_d a_n + \dots + c_n a_{n-d} = 0$ za $n \geq N$ (dovolj velik).

Opomba.

$c_d a_n + \dots + c_0 a_{n-d} = r(n) \cdot \lambda^n$, $\deg r = \alpha$.

Homogena + partikularna

$\sum_n r(n) \lambda^n x^n = \frac{R(x)}{(1-\lambda x)^\alpha}$.

Če λ^{α_i} –kratna ničla karakterističnega polinoma: $\sum_{j=1}^{\alpha+\alpha_i} \dots$

Nastavek: $n^{\alpha_i} q(n) \lambda^n$, $\deg q = \alpha_i - 1$.

Primer.

$a_n - 4a_{n-1} + 4a_{n-2} = n \cdot 2^n$, $n \geq 2$.

Partikularna: $n^2 \cdot (An + B)2^n$.

2.5 Nadaljevanje uporabe običajnih rodovnih funkcij

$F(x) = \sum_n a_n x^n$

$F(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} (a_n)_n$

$F'(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} ((n+1)a_{n+1})_n$

$xF'(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} (na_n)_n$

$DF(x) := F'(x)$, D : operator odvajanja.

$(xD)^2 F(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} (n^2 a_n)_n$

$p(xD)F(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} (p(n)a_n)_n$, p polinom.

Primer.

$\sum_j j^2$

$\frac{1}{1-x} \xleftrightarrow{\text{orf}} (1)_n$

$(xD)^2 \frac{1}{1-x} \xleftrightarrow{\text{orf}} \left(\sum_{j=0}^n a_j \right)_n$

$x \cdot \left(\frac{x}{(1-x)^2} \right)' = \dots = \frac{x(1+x)}{(1-x)^3}$ - samo členi. $F(x) \xleftrightarrow{\text{orf}} (a_n)_n$

$F(x) \cdot \frac{1}{1-x} \xleftrightarrow{\text{orf}} \left(\sum_{j=0}^n a_j \right)_n$ - konvolucija z $(1)_n$.

$$\begin{aligned}
[X^n] \left(F(x) \cdot \frac{1}{1-x} \right) &= [x^n] \left(\frac{x^2}{(1-x)^4} + \frac{x^2}{(1-x)^4} \right) \\
&= \binom{n+2}{3} + \binom{n+1}{3} \\
&= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.
\end{aligned}$$

$$F(x) \cdot G(x) = \sum_n a_n x^n \cdot \sum_n b_n x^n = \sum_n \left(\sum_{k=0}^n a_k b_{n-k} \right) x^n.$$

Naj bo 1. del struktura A $((a_n)_n)$ preštevalno zaporedje,

naj bo 2. del struktura B $((b_n)_n)$ preštevalno zaporedje:

$$\sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}.$$

Primer.

- (1) m kroglic, rdeče, črne, zelene, zelenih kroglic sodo in so na koncu.

1, 2, 5, 10 ...

A : rdeče / črne kroglice: $2^n \rightarrow \frac{1}{1-2x}$

B : sodo mnogo zelenih kroglic: $1, 0, 1, 0, 1 \dots \rightarrow \frac{1}{1-x^2}$

$$\frac{1}{1-2x} \cdot \frac{1}{1-x^2} = \frac{\frac{4}{3}}{1-2x} + \frac{-\frac{1}{2}}{1-x} + \frac{\frac{1}{6}}{1+x}$$

$$a_n = \frac{4}{3} \cdot 2^n - \frac{1}{2} + \frac{1}{6}(-1)^n.$$

- (2) Kompozicije s k členi

A : neničelno število: $0, 1, 1, 1, 1 \dots \rightarrow \frac{x}{1-x}$

$$\left(\frac{x}{1-x} \right)^k = \sum_n \binom{n+k-1}{k-1} x^{n+k} = \sum_n \binom{n-1}{k-1} x^n,$$

šibke kompozicije:

$$\left(\frac{1}{1-x} \right)^k,$$

kompozicije z lihimi členi: $0, 1, 0, 1, 0, 1 \dots \rightarrow \frac{x}{1-x^2}$

$$\left(\frac{x}{1-x^2} \right)^k.$$

- (3) $S(n, k)$

$$n = 7, k = 3 : \{ \{1, 4, 5\}, \{2, 7\}, \{3, 6\} \}$$

$$\sum_n S(n, k) x^n = ?$$

Vrstni red določimo: 1 v 1. bloku, v 2. bloku najmanjše število, ki ni v

1. bloku ...

$\rightarrow 1\ 2\ 3\ 1\ 1\ 3\ 2$ (primer od prej).

Dobimo: zaporedje n števil v $[k]$, vsa od 1 do k se pojavijo, 1. pojavitev i je pred 1. pojavitvijo $i + 1$

$1\ (1 \dots 1)2(1/2 \dots 1/2)3(\dots) \dots$

$x \cdot \frac{1}{1-x} \cdot x \cdot \frac{1}{1-2x} \dots$

$\sum_n S(n, k)x^n = \frac{x^k}{(1-x)(1-2x)\dots(1-kx)}$.

Ekvivalentno: $(1 - kx) \sum_n S(n, k)x^n = \sum_n S(n - 1, k - 1)x^n$

$[x^n] : S(n, k) - kS(n - 1, k) = S(n - 1, k - 1)$

$\frac{x^k}{(1-x)\dots(1-kx)} = \frac{(-1)^k}{k!} + \sum_{j=1}^k \frac{A_j}{1-jx} \stackrel{DN}{=} \dots$

(4) Razčlenitve

$\overline{p}_k(n) \stackrel{\text{konjugiranje}}{=} \text{število razčlenitev } n \text{ s členi } \leq k$

$\frac{1}{1-x} \cdot \frac{1}{1-x^2} \cdots \frac{1}{1-x^k}$

$= \sum_n \overline{p}_k(n)x^n$

$= (1 + x + x^2 + \dots)(1 + x^2 + x^4 + \dots)(1 + x^3 + \dots) \dots (1 + x^k + \dots)$

$[x^n] : x^n = x^{m_1} \cdot x^{2m_2} \dots x^{km_k}$

$n = m_1 + 2m_2 + \dots + km_k$

$k \dots k \dots 32 \dots 21 \dots 1$

$$\begin{aligned} \sum_n p_n(n)x^n &= \lim_{k \rightarrow \infty} \sum_n \overline{p}_k(n) \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\prod_{j=1}^n} \\ &= \prod_{i=1}^{\infty} \frac{1}{1-x^i}. \end{aligned}$$

$d(n)$: število razčlenitev n z različnimi členi

$\sum_n d(n)x^n = \prod_{i=1}^{\infty} (1 - x^i)$ (0 ali 1-krat vedno)

$o(n)$ = število razčlenitev n z lihimi členi

$\sum_n o(n)x^n = \prod_{i=0}^{\infty} \frac{1}{1-x^{2i+1}}$

$$\prod_i (1+x^i) \cdot \frac{1-x^i}{1+x^i} = \prod_i \frac{1-1^{2i}}{1-x} = \prod_i \frac{1}{1-x^{2i+1}}$$

$$\implies o(n) = d(n).$$

DN: bijekcija.

(5) c_n : Dyckove poti dolžine n

$$c_{n+1} = \prod_{k=0}^n c_k \cdot c_{n-k} \quad / \cdot x^{n+1} \sum_n$$

$$F(x) - 1 = x \cdot \sum_{n=0}^{\infty} (\sum_{k=0}^n c_k c_{n-k}) x^n = x \cdot F^2(x)$$

$$F(x) = 1 + xF^2(x):$$

1: prazna, $xF^2(x)$: dolžine n , $2n$ korakov

Motzkinova pot: v smeri $(1,1), (1, -1), (1,0)$

$$M(x) = 1 + xM(x) + x^2M^2(x):$$

1: prazna, $xM(x)$: naravnost, $x^2M^2(x)$: desno-gor

$$xF^2 - F + 1 = 0$$

$$F = \frac{-1 \pm \sqrt{1-4x}}{2x}$$

$$\sqrt{1-4x} = 1 - \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} \binom{2n-2}{n-1} \cdot \frac{(-1)^n}{2^{2n-1}} (-4x)^n = 1 - \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2}{n} \binom{2n-2}{n-1} x^n$$

$$\frac{1+\sqrt{1-4x}}{2x} - \text{ne, ker } \frac{2+\dots}{2x}$$

$$\frac{1-\sqrt{1-4x}}{2x} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} x^n.$$

Druga utemeljitev:

$$4x^2F^2 - 4xF + 4x = 0$$

$$(2xF - (1 - \sqrt{1-4x}))(2xF - (1 + \sqrt{1-4x})) = 0 \text{ v } K[[x]].$$

$$2xF - (1 + \sqrt{1-4x}) \neq 0 \text{ (konstantni koeficient nima 0)}$$

$$\implies 2xF = 1 - \sqrt{1-4x}.$$

$F^k(x)$: razdelimo na k delov, vsakemu damo strukturo F .

$\sum_{k=0}^{\infty} F^k(x) = \frac{1}{1-F(x)}$: razdelimo na poljubno mnogo delov, vsakemu F .

Primer.

(1) Kompozicije n .

$$\frac{1}{1-\frac{x}{1-x}} = \frac{1-x}{1-2x} = \begin{cases} 2^{n-1} & n > 0 \\ 0 & n = 0 \end{cases}$$

kompozicije s členi 1 in 2

$$\frac{1}{1-(x+x^2)}.$$

(2) $2 \times n$ plošča, domine 2×1 .

Primitivni tlakovanji

$$\frac{1}{1-x-x^2}$$

Domini 1×1 in 2×1

$n = 1$: 1 možnost,

$n = 2$: 3,

$n = 3$: 2,

$n = 4$: 2,

\vdots

$$\frac{1}{1-(2x+3x^2+2x^3+\dots)} = \frac{1}{1-x^2-\frac{2x}{1-x}} = \frac{1-x}{1-3x-x^2+x^3}.$$

(3) Primitivna Dyckova pot: se ne dotakne x osi.

$$F(x) = \frac{1}{1-xF(x)},$$

$$M(x) = \frac{1}{1-x-x^2F(x)}.$$

Levi faktor Dyckove poti: $L(x) = \frac{F(x^2)}{1-x-x^2F(x)} = \dots = \frac{2}{1-2x+\sqrt{1-4x^2}}$

$F(x^2)$: Dyckova pot (na začetku), $xF(x^2)$: korak + Dyckova pot.

DN: $L_n = \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$, namig: $\frac{1}{\sqrt{1-4x}} = ?$

$(F \circ G)(x) = a_0 + a_1G(x) + a_2G^2(x) + \dots$: razdelimo na poljubno delov, vsakemu delu damo strukturo G , delom da strukturo F .

Primer.

Število kompozicij s sodo mnogo lihimi členi.

$n = 0 : 1$

$n = 1 : 0$

$n = 2 : 1$

$n = 3 : 0$

$n = 4 : 3$

$n = 5 : 0$

$n = 6 : 8$

$n = 7 : 0$

$n = 8 : 21$

$G(x) = \frac{x}{1-x^2}$ - lihi

$F(x) = \frac{1}{1-x^2}$ - sodo mnogo.

$$\begin{aligned}(F \circ G)(x) &= \frac{1}{1 - \left(\frac{x}{1-x^2}\right)^2} \\ &= \frac{(1-x^2)^2}{(1-x-x^2)(1+x-x^2)} \\ &= \dots \\ &= 1 + \frac{x}{2} \left(\frac{1}{1-x-x^2} - \frac{1}{1+x-x^2} \right) \\ &= \sum_{n \text{ lih}} F_n x^n\end{aligned}$$

kjer se, ko razpišemo $\left(\frac{1}{1-x-x^2} - \frac{1}{1+x-x^2}\right)$ sodi odštejejo, lihi štejejo 2-krat, to delimo z 2.

Primer (Dobri Will Hunting).

$$(1) \text{ Matrika sosednosti: } A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

$$(2) \text{ Matrika, ki opisuje sprehode dolžine 3 : } A^3 = \begin{bmatrix} 2 & 7 & 2 & 3 \\ 7 & 2 & 12 & 7 \\ 2 & 12 & 0 & 2 \\ 3 & 7 & 2 & 2 \end{bmatrix}.$$

(3) Poišči rodovno funkcijo za sprehode $i \rightarrow j$

$$\sum_{k=0}^{\infty} A^k x^k = (I - Ax)^{-1} = \frac{1}{\det(I - Ax)} [\dots]$$

(4) $1 \rightarrow 3$:

$$\frac{2x^2+2x^3}{1-7x^2-2x^3+4x^4}.$$

2.6 Uporaba eksponentnih rodovnih funkcij

$$F(x) = \sum_n \frac{a_n}{n!} x^n$$

$$F(x) \xleftrightarrow{\text{erf}} (a_n)_n$$

$$\left[\frac{x^n}{n!} \right] F(x) = a_n$$

$$\left[\frac{x^n}{n!} \right] F(x) = n! [x^n] F(x)$$

$$F'(x) \xleftrightarrow{\text{erf}} (a_{n+1})_n$$

$$xF'(x) \xleftrightarrow{\text{erf}} (n \cdot a_n)_n$$

$$p(xD)F(x) \xleftrightarrow{\text{erf}} (p(n)a_n)_n.$$

Primer.

$$(1) \quad F_{n+2} = F_{n+1} + F_n; \quad n \geq 0$$

$$F(x) = \sum_n \frac{F_n}{n!} x^n$$

$$F''(x) - F'(x) - F(x) = 0$$

$$\lambda^2 - \lambda - 1 = 0 \implies \lambda_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$F(x) = Ae^{\frac{1+\sqrt{5}}{2}x} + Be^{\frac{1-\sqrt{5}}{2}x}$$

$$F_n = \left[\frac{x^n}{n!} \right] F(x) = A \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n + B \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n.$$

$$(2) \quad i_n: \text{število involucij v } S_n \text{ } (\pi^2 = id).$$

$$i_n = i_{n-1} + (n-1)i_{n-2}; \quad n \geq 2:$$

$$i_{n-1}: n \text{ fiksna točka}$$

$$i_{n-2}: n \text{ v transpoziciji z enim od } n-1 \text{ ostalih.}$$

$$I(x) = \sum_n \frac{i_n}{n!} x^n$$

$$I'' - I' - (xI' + I) = 0$$

$$I'' - (x+1)I' - I = 0$$

$$(I' - (x+1)I')' = 0$$

$$I' - (x+1)I = c$$

$$x=0: 1-1=0=c$$

$$I' = (x+1)I$$

$$\int \frac{dI}{I} = \int (x+1) dx$$

$$\ln I = \frac{x^2}{2} + x + \log D$$

$$I = D e^{x + \frac{x^2}{2}} \xrightarrow{x=0} D = 1$$

$$I(x) = e^{x + \frac{x^2}{2}}.$$

$$F(x) = \sum_n \frac{a_n}{n!} x^n$$

$$G(x) = \sum_n \frac{b_n}{n!} x^n$$

$$F(x)G(x) = \sum_n \left(\sum_{k=0}^n \frac{a_k}{k!} \frac{b_{n-k}}{(n-k)!} \right) x^n = \sum_n \left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k b_{n-k} \right) \frac{x^n}{n!}$$

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k b_{n-k}: \text{ binomska konvolucija.}$$

orf: neoznačene strukture,

erf: označene strukture.

Primer.

d_n : premestitve v S_n (dearangement) - permutacije brez negibne točke.

$$D(x) = \sum_n \frac{d_n}{n!} x^n.$$

Permutacija = premestitev + množica negibnih točk.

$$(1\ 5\ 2)\ (3)\ (4\ 8\ 7)\ (6)$$

$$\frac{1}{1-x} = D(x) \cdot e^x$$

$$D(x) = \frac{e^{-x}}{1-x}$$

$$e^{-x} = \sum_n \frac{(-1)^n}{n!} x^n$$

$$\frac{e^{-x}}{1-x} = \sum_n \left(\sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!} \right) x^n$$

$$d_n = n! \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}.$$

$$\begin{aligned} F(x)G(x) &= \sum_n \left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k b_{n-k} \right) \frac{x^n}{n!} \\ &= \sum_n \left(\sum_{(S_1, S_2), S_1 \cap S_2 = \emptyset, S_1 \cup S_2 = [n]} a_{|S_1|} b_{|S_2|} \right) \frac{x^n}{n!} \end{aligned}$$

$$F^k(x) = \sum_n \left(\sum_{(i_1 \dots i_k), i_j \geq 0, i_1 + \dots + i_k = n} \binom{n}{i_1 \dots i_k} a_{i_1} \dots a_{i_k} \right) \frac{x^n}{n!}.$$

Predpostavimo $F(0) = 0!!$

$$\begin{aligned} F^k(x) &= \sum_n \left(\sum_{(S_1 \dots S_k), S_i \neq \emptyset, S_i \cap S_j = \emptyset, S_1 \cup \dots \cup S_k = n} a_{|S_1|} \dots a_{|S_k|} \right) \frac{x^n}{n!} \\ &= k! \sum_n \left(\sum_{(B_1 \dots B_k) \text{ razdelitev } [n]} a_{|B_1|} \dots a_{|B_k|} \right) \frac{x^n}{n!}. \end{aligned}$$

Izrek 2.6.1.

$F(0) = 0$.

$\frac{1}{k!} F^k(x)$ je erf za strukturo: izberemo razdelitev in vsakemu bloku damo strukturo F .

Primer.

$$\sum_n S(n, k) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{k!} (e^k - 1)^k$$

F : neprazna množica: $0, 1, 1 \dots \xrightarrow{\text{erf}} e^x - 1$.

Binomski izrek $(e^x - 1)^k = e^{-kx} - \dots$ nam da formulo za $S(n, k)$.

$$\sum_n c(n, k) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{k!} \left(\log \frac{1}{1-x} \right)^k$$

F : cikel: $a_n = (n-1)!$ za $n \geq 1 \xrightarrow{\text{erf}} \log \frac{1}{1-x}$

$$\sum_n L(n, k) \frac{x^n}{n!} = \frac{1}{k!} \left(\frac{x}{1-x} \right)^k$$

F : neprazna linearno urejena množica: $a_n = (n)!$ za $n \geq 1 \xrightarrow{\text{erf}} \log \frac{1}{1-x}$.

Izrek 2.6.2 (Eksponentna formula).

$F(0) = 0$.

$e^{F(x)}$ je erf za strukturo: izberemo razdelitev, vsakemu (bloku) damo strukturo F .

Dokaz 2.6.3. $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!} F^k(x) = e^{F(x)}$.

Primer.

(1) Permutacija = množica disjunktnih ciklov.

$$\frac{1}{1-x} = e^{\log \frac{1}{1-x}}.$$

DN: direktno.

(2) Involucija = množica ciklov dolžine 1 in 2: $(0,1,1,0,0,\dots)$

$$\begin{aligned}\sum_n \frac{i_n}{n!} &= e^{x+\frac{x^2}{2}} \\ a_n &= |\{\pi \in S_n : \pi^6 = id\}| \\ \sum_n \frac{a_n}{n!} x^n &= e^{x+\frac{x^2}{2}+\frac{x^3}{3}+\frac{x^6}{6}} \\ \sum_n \frac{d_n}{n!} x^n &= e^{\sum_{n \geq 2} \frac{x^n}{n}} = e^{\log \frac{1}{1-x} - x} = \frac{e^{-x}}{1-x}.\end{aligned}$$

(3) $\sum_n \frac{B(n)}{n!} x^n = e^{e^x-1}$.

(4) a_n : število 2-regularnih grafov ($deg v = 2 \forall v \in V(G)$),

F : moč množice neusmerjenih ciklov dolžine ≥ 3 : $a_n = \frac{(n-1)!}{2}$; $n \geq 3$

$$\sum_n \frac{a_n}{n!} x^n = e^{\sum_{n \geq 3} \frac{(n-1)!}{2} \frac{x^n}{n}} = e^{\frac{1}{2} \left(\log \frac{1}{1-x} - x - \frac{x^2}{2} \right)} = \frac{e^{-\frac{x}{2} - \frac{x^2}{4}}}{\sqrt{1-x}}.$$

Kompozitum:

$$(F \circ G)(x) = \sum_k \frac{a_k}{k!} G^k(x).$$

Izrek 2.6.4 (O kompoziciji).

$$F(x), G(x), F(0) = 0.$$

Potem je $(F \circ G)(x)$ erf za strukturo: množico razdelimo na bloke, vsakemu bloku damo strukturo G , množici blokov damo strukturo F .

Primer.

(1) $B(\tilde{n})$: urejena Bellova števila = število urejenih razdelitev množice $[n]$.

$$B(\tilde{2}) = 3 : \{1,2\}; \{1\},\{2\}; \{2\},\{1\}$$

$$B(\tilde{n}) = \sum_k S(n,k).$$

$B(\tilde{n})$: število vseh surjekcij iz $[n]$.

$$\sum_n \frac{B(\tilde{n})}{n!} x^n = \frac{1}{1-(e^x-1)} = \frac{1}{2-e^x}$$

$$G(x) = e^x - 1$$

$$F(x) = \frac{1}{1-x}.$$

(2) Permutacije z lihim številom ciklov

$$\sum_n a_n \frac{x^n}{n!} = \frac{e^{\log \frac{1}{1-x}} - e^{-\log \frac{1}{1-x}}}{2} = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{1-x} - (1-x) \right).$$

$$G(x) = \log \frac{1}{1-x}$$

$$F(x) = \frac{e^x - e^{-x}}{2} \quad (F(x) - F(-x) : \text{lihi})$$

$$a_n = \begin{cases} 0 & n = 0 \\ 1 & n = 1 \\ \frac{n}{2} & n \geq 2 \end{cases}$$

orf	erf
$F(x)G(x)$	$F(x)G(x)$
$F^k(x)$	$\frac{1}{k!}F^k(x)$
$\frac{1}{1-F(x)}, F(0) = 0$	$e^{F(x)}$
$F \circ G$	$F \circ G$

2.7 Algebraične rodovne funkcije

$K[x]$ polinomi,

$K[[x]]$ formalni polimon (fp?),

$K(x)$ racionalne funkcije (polje ulomkov za $K[x]$),

$\frac{1}{x} \in K(x)$, $\frac{1}{x} \notin K[[x]]$,

$K(x) \cap K[[x]]$ racionalna rodovna funkcija.

Za taka zaporedja imamo linearne rekurzije.

$$F(x) = \sum_n a_n x^n$$

$$xF^2 - F + 1 = 0$$

$c_{n+1} = \sum_{k=0}^n c_k c_{n-k}$ kvadratična rekurzija.

Ali je $F(x) \in K(x)$?

$$F(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}$$

$$xP^2 = PQ - Q^2 = Q(P - Q)$$

L : $\deg P \cdot 2 + 1$ - liha stopnja,

$$D : \begin{cases} \deg P < \deg Q \implies Q(P - Q) \text{ sode stopnje} \\ \deg P \geq \deg Q \implies \deg Q(P - Q) \leq 2 \cdot \deg P \end{cases}$$

Definicija 2.7.1.

$F(x) \in K[[x]]$ je algebraična reda d , če

$$Q_d(x)F^d(x) + Q_{d-1}(x)F^{d-1}(x) + \dots + Q_0(x) = 0 \text{ za } Q_0 \cdot Q_d \in K[X], Q_0, Q_d \neq 0,$$

ne obstaja taka enačba stopnje $< d$.

Algebraična reda $d =$ racionalna fpv (formalna potenčna vrsta).

$F(x) = \sum_n F_n x^n$, $M(x) = \sum_n M_n x^n$ algebraični reda 2.

$Q_d(x)F^d(x) + \dots + Q_0(x) = 0$ za $Q_0, Q_d \neq 0$

$C_n : xF(x)^2 - F(x) + 1 = 0$

$M_n : x^2 F(x)^2 + xF(x) + 1 = 0$.

S -drevo:

$S \subseteq \{1, 2, 3, \dots\}$.

Drevo s korenom, vsak element je list ali pa je število naslednikov v S .

$\{2, 3\}$ -drevo

a_n : število S -dreves z n vozlišči,

b_n : število S -dreves z n listi.

$U(x) = \sum_n a_n x^n$

$V(t) = \sum_n b_n t^n$.

$S = \{2, 3\}$

$U(x) = x + xU^2(x) + xU^3(x)$:

x : 1 vozlišče.

$V(t) = t + v^2(t) + v^3(t)$:

koren ne prispeva k številu listov.

$U(x) = x + \sum_{k \in S} xU^k(x)$

$V(t) = t + \sum_{k \in S} tV^k(t)$, $1 \notin S$.

S končna $\implies S$ algebraična.

Če S neskončna, sta U in V vseeno lahko algebraični.

Primer.

- $S = \{2\}$ - dvojiška drevesa.

$$v = t + v^2$$

$$v^2 - v + t = 0 \implies v = \frac{1 - \sqrt{1 - 4t}}{2} = \sum_{n=1}^{\infty} C_{n-1} t^n$$

C_n : število dvojiških dreves z $n + 1$ listi.

- $S = \{k\}$
 $v = t + v^k$ - Lagrangeeva inverzija (kasneje).
- $S = \{1, 2, 3, 4 \dots\}$
 $U = x + x \sum_{k=1}^{\infty} U^k = x + x \frac{U}{1-U}$
 $U - U^2 = x - xU + xU = x$
 $U^2 - U + x = 0 \implies U = \frac{1-\sqrt{1-4x}}{2} = \sum_{n=1}^{\infty} C_{n-1} x^n$
 C_n : število ravninskih dreves z $n + 1$ vozlišči.

Izkaže se: U, V algebraični $\iff S$ se za končno množico razlikuje od končne unije aritmetičnih zaporedij.

Trditev 2.7.2.

$K_{alg}[[x]] = \{F[x] \in K[[x]] \text{ algebraična}\}$ je podalgebra $K[[x]]$.

$$xF^2 - F + 1 = 0$$

$$F^2 + 2xF F' = 0$$

$$F' = \frac{F^2}{1-2xF} \stackrel{?}{=} a + bF; \quad a, b \in K(x)$$

$$F^2 = a + bF - 2a x F - 2b x F^2$$

$$(1 - 2bx)F^2 + (2ax - b)F - ax = 0$$

$$(1 - 2bx + (2ab - x))F - 1 - 2bx - ax = 0$$

\rightarrow : 2 enačbi, 2 neznanki.

$$a = \frac{1}{x(1-4x)}$$

$$b = \frac{2x-1}{x(1-4x)}$$

$$F' - \frac{1}{x(1-4x)} - \frac{2x-1}{x(1-4x)} F = 0$$

$$x(1-4x)F' - 1 - (2x-1)F = 0$$

$$F' = \sum_n n C_n x^{n+1}$$

$$[x^n] : n C_n - 4(n-1)C_{n-1} + 2C_{n-1} + C_n \text{ za } n > 1$$

$$C_n = \frac{2(n-1)}{n+1} C_{n-1} \implies \dots C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}.$$

Definicija 2.7.3.

$F(x) \in K[[x]]$ je D -končna, če je

$R_n(x)F^{(d)}(x) + \dots + R_1F'(x) + R_0 = 0$ za $R_i(x) \in K[x]$.

Ekvivalentno: vektorski prostor nad $K(x)$, generiran z $F, F', F'' \dots$ je končno razsežen.

Definicija 2.7.4.

$(a_n)_n$ je P -rekurzivna, če je $p_d(n)a_n + \dots + p_0(n)a_{n-d} = 0$ za $n \geq d$.

Trditev 2.7.5.

$F(x) = \sum_n a_n x^n$ je D -končna $\iff (a_n)_n$ je P -rekurzivna.

Torej: za P -rekurzivno zaporedje lahko člene hitro izračunamo.

Zgled.

$F(x) = \sum_n C_n x^n$ je D -končna,

e^x je D -končna: $F' - F = 0$,

e^x ni algebraična.

Izrek 2.7.6.

$F(x)$ algebraična $\implies D$ -končna.

Dokaz 2.7.7. (skica):

$$Q_d(x)F^d(x) + \dots + Q_0(x) = 0 \quad /'$$

$$Q_d(x)'F^d(x) + dQ_d(x)F^{d-1}(x)F'(x) + \dots + Q_0'(x) = 0$$

$$F'(x) \in K(x, F(x))$$

Iz algebre:

K obseg, u v večjem obsegu;

(i) v algebraičnem: $K[u] = K(u)$ končno razsežen VP,

(ii) v transcendentnem: $K[u] \subseteq K[x]$ („ u spremenljivka“).

$$K = K[x]$$

$$u = F(x)$$

$$K[u] = K(x, F(x)).$$

Torej: $K(x, F(x))$ je končno razsežen VP nad $K(x)$, torej so $1, F, F' \dots$ linearno neodvisni $\implies F$ je D -končna.

2.8 Eulerjeva in eulerska števila

E_n : število alternirajočih permutacij v S_n .

$$E_3 = 2 \text{ (231), (132)}$$

$$2E_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} E_k E_{n-k} + \delta_{n0}$$

$$E(x) = \sum_n \frac{E_n}{n!} x^n$$

$$2F' = F^2 + 1$$

$$\int \frac{2dF}{F^2+1} = \int dx$$

$$2 \arctan F = x + 2c$$

$$F = \tan\left(\frac{x}{2} + c\right)$$

$$F(0) = 1 = \tan c \implies c = \frac{\pi}{4}$$

$$\tan\left(\frac{x}{2} + \frac{\pi}{4}\right) = \frac{\tan \frac{x}{2} + 1}{1 - \tan \frac{x}{2}} = \frac{\sin \frac{x}{2} + \cos \frac{x}{2}}{\cos \frac{x}{2} - \sin \frac{x}{2}} = \frac{1 + \sin x}{\cos x}.$$

Izrek 2.8.1.

$$\sum_n \frac{E_n}{n!} x^n = \frac{1 + \sin x}{\cos x} \text{ oz.}$$

$$\frac{1}{\cos x} = \sum_{n \text{ sod}} \frac{E_n}{n!} x^n$$

$$\frac{1}{\sin x} = \sum_{n \text{ lih}} \frac{E_n}{n!} x^n$$

Opomba.

Bernoullijeva števila.

$$B_n = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ \frac{1}{2} & n = 1 \\ 0 & n > 1, n \text{ lih} \\ \frac{(-1)^{\frac{n}{2}+1} E_{n-1}}{2^n (2^n - 1)} & n > 0, n \text{ sod} \end{cases}$$

$$\sum_n B_n \frac{x^n}{n!} = \frac{x e^x}{e^x - 1}$$

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} = \frac{\pi^2}{6}$$

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^4} = \frac{\pi^4}{90}$$

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^{2k}} = \frac{2^{2n} (-1)^{k+1} \pi^{2k}}{2 \cdot (2k)!} = \frac{E_{2k-1} \pi^{2k}}{2(2k-1)!(2^{2k}-1)} = \zeta(2k)$$

Riemmanova funkcija ζ :

$$\zeta(s) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^s} \text{ za } \operatorname{Re} s > 1.$$

Z analitičnim nadaljevanjem lahko ζ definiramo na $\mathbb{C} \setminus \{1\}$.

$\zeta(-n) = \frac{B_{n+1}}{n+1}$ - soda negativna števila so ničle - trivialne ničle.

Riemmanova hipoteza:

$\operatorname{Re} z = \frac{1}{2}$ za vsako netrivialno ničlo z funkcije ζ .

$$\zeta(-1) = -\frac{B_2}{2} = -\frac{1}{12}$$

$$„\sum_{n=1}^{\infty} n = -\frac{1}{12}“$$

Faulhaberjeva formula:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n i &= \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2} \\ \sum_{i=1}^n i^2 &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} + \frac{n}{6} \\ \sum_{i=1}^n i^3 &= \frac{n^2(n+1)^2}{4} = \frac{n^4}{4} + \frac{n^3}{2} + \frac{n^2}{4} \\ \sum_{i=1}^n i^k &= \frac{1}{k+1} \sum_{l=0}^k \binom{k+1}{l} B_l n^{k+1-l} \\ &= \frac{n^{k+1}}{k+1} + \frac{n^k}{2} + \sum_{l=1}^{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor} \frac{(-1)^{l+1} \binom{k}{2l-1}}{2^{2l}(2^{2l}-1)} E_{2l-1} n^{k-1-2l} \\ &= \log n + \gamma + \frac{1}{2n} - \sum_{k=1}^{\infty} \frac{B_{2k}}{2k \cdot n^{2k}} \\ &= \log n + \gamma + \frac{1}{2n} - \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^k E_{2k-1}}{2^{2k}(2^{2k}-1)n^{2k}}, \end{aligned}$$

kjer je $H_n = 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n}$ n -to harmoično število.

$A(n, k)$: število permutacij v S_n z $k-1$ spusti.

$$A(n, k) = (n+1-k)A(n-1, k-1) + kA(n-1, k)$$

$$\frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots \quad /' / \cdot x$$

$$\frac{x}{(1-x)^2} = x + 2x^2 + 3x^3 + \dots \quad /' / \cdot x$$

$$\frac{x+x^2}{(1-x)^3} = x + 4x^2 + 9x^3 + \dots \quad /' / \cdot x$$

$$\frac{x+4x^2+x^3}{(1-x)^4} = x + 8x^2 + 27x^3 + \dots$$

$$A_n(x) = \sum_k A(n, k)x^k \text{ eulerski polinom.}$$

Izrek 2.8.2.

$$\sum_m m^n x^m = \frac{A_n(x)}{(1-x)^{n+1}}.$$

Dokaz 2.8.3.

Indukcija:

$$n=0: \frac{1}{1-x} = \frac{1}{1-x}$$

$$n-1 \rightarrow n:$$

$$\begin{aligned} \sum_m m^{n-1} x^m &= \frac{A_{n-1}(x)}{(1-x)^n} \quad /' / \cdot x \\ x \cdot \sum_m m^{n-1} x^{m-1} &= \frac{A'_{n-1}(x)(1-x)^n + A_{n-1}(x)n(1-x)^{n-1}}{(1-x)^{2n}} \stackrel{?}{=} \frac{A_n(x)}{(1+x)^{n+1}} \end{aligned}$$

$$[x^k]: (k+1)A(n-1, k-1) - kA(n-1, k) + nA(n-1, k) = A(n, k) \quad \checkmark$$

$$A_{n-1}(x) = \sum_k A(n-1, k)x^k$$

$$A'_{n-1}(x) = \sum_k kA(n-1, k)x^{k-1}.$$

Izrek 2.8.4.

$\sum_{n,k} A(n, k)x^k \frac{y^n}{n!} = \frac{1-x}{1-xe^{xy(1-y)}}$ - mešana rodovna funkcija (običajna v x , eksponentna v y).

Dokaz 2.8.5.

$$\begin{aligned} & \sum_{n,k} A(n, k)x^k \frac{y^n}{n!} \\ &= (1-x) \left(\sum_k \frac{A_n(x)}{(1-x)^{n+1}} \cdot \frac{y^n}{n!} (1-x)^n \right) \\ &= (1-x) \sum_n \left(\sum_m m^n x^m \right) \frac{y^n (1-x)^n}{n!} \\ &= (1-x) \sum_m \left(\sum_n \frac{m^n y^n (1-x)^n}{n!} \right) x^m \\ &= (1-x) \sum_m e^{xy(1-x)} x^m \\ &= \frac{1-x}{1-e^{xy(1-x)}}. \end{aligned}$$

2.9 Izračun povprečij in variance

Koliko elementov ima v povprečju podmnožica $[n]$?

$$\frac{\sum_{T \subseteq [n]} |T|}{2^n} = \frac{\sum_n k \binom{n}{k}}{2^n} = \frac{n \cdot 2^{n-1}}{2^n} = \frac{n}{2}$$

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

$$n(1+x)^{n-1} = \sum_k k \binom{n}{k} x^{k-1}$$

$x = 1$:

$$n \cdot 2^{n-1} = \sum_k k \binom{n}{k}.$$

S končna množica.

$$F(x) = \sum_{a \in S} x^{f(a)}$$

$$F(1) = |S|$$

$$F'(x) = \sum_{a \in S} f(a) \cdot x^{f(a)-1}$$

$$F'(1) = \sum_{a \in S} f(a)$$

$$\mu = \frac{F'(1)}{F(1)} = (\log' F)(1)$$

$$F(x) = (1+x)^n$$

$$\log F(x) = n \log(1+x)$$

$$\log' F(x) = \frac{n}{1+x}$$

$$(\log' F)(1) = \frac{n}{2}$$

$$\sigma^2 = E(x^2) - \mu^2$$

$$E(x^2) = \frac{\sum_n f^2(s)}{|S|}$$

$$F'(x) + xF''(x) = (xF'(x))' = \sum_{a \in S} f^2(a)x^{f(a)-1}$$

$$x = 1:$$

$$\sigma^2 = \frac{F'(1)+F''(1)}{F(1)} - \frac{F'(1)^2}{F(1)^2} = \frac{F'(1)}{F(1)} + \frac{F''(1)F(1)-F'(1)^2}{F(1)^2}.$$

$$\text{Torej}$$

$$\mu = (\log' F)(1)$$

$$\sigma^2 = (\log' F)(1) + (\log'' F)(1)$$

$$F(x) = (1+x)^n$$

$$\mu = \frac{n}{2}$$

$$\log' F(x) = \frac{n}{1+x}$$

$$\log'' F(x) = -\frac{n}{(1-x)^2}$$

$$\sigma^2 = \frac{n}{2} - \frac{n}{4} = \frac{n}{4}$$

$$\frac{n}{2} \pm \frac{\sqrt{n}}{2}.$$

$$\text{Koliko ciklov ima v povprečju permutacija v } S_n?$$

$$\sum_{\pi \in S_n} x^{f(\pi)} = \sum_k c(n,k)x^k = x^{\bar{n}} = F(x)$$

$$\log F(x) = \log x + \log(x+1) + \dots + \log(x+n-1)$$

$$\log' F(x) = \frac{1}{x} + \dots + \frac{1}{x+n-1}$$

$$\mu = H_n = \log n + \gamma + o(1)$$

$$\log'' F(x) = -\frac{1}{x^2} - \dots - \frac{1}{(x+n-1)^2}$$

$$\sigma^2 = H_n - \sum_{i=1}^n i^2 = \log n + \gamma - \frac{\pi^2}{6} + o(1)$$

$$\log n \pm \sqrt{\log n}.$$