

# Lösningförslag till KombinatorikPK 2003-05-20

**1.** Eftersom  $(5, 6, 7) = (1, 2, 3) + 4\mathbf{e}_1 + 4\mathbf{e}_2 + 4\mathbf{e}_3$  så skall vi använda oss av 4 steg till höger ( $\mathbf{e}_1$ ), 4 framåt ( $\mathbf{e}_2$ ), och 4 uppåt ( $\mathbf{e}_3$ ). Antalet sätt att skriva de tolv symbolerna  $\mathbf{e}_1, \mathbf{e}_1, \mathbf{e}_1, \mathbf{e}_1, \mathbf{e}_2, \mathbf{e}_2, \mathbf{e}_2, \mathbf{e}_2, \mathbf{e}_3, \mathbf{e}_3, \mathbf{e}_3, \mathbf{e}_3$  i någon ordning är  $\frac{12!}{4! \times 4! \times 4!}$ . Jämför Exempel 1.14 i boken.

**2.** Svaret är

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

se Exempel 8.6 i boken där fallet  $n = 5$  utreds.

**3.** Låt  $G$  vara den riktade grafen på nodmängden  $\{1, 2, \dots, n\}$  som har en riktad kant från  $i$  till  $j$  om och endast om  $a_{ij} = 1$ . Då är  $A$  adjacensmatrisen till  $G$ , och elementet i rad  $i$  kolumn  $j$  i  $A^2$  anger antalet riktade stigar av längd 2 från  $i$  till  $j$  i  $G$  (övning 11.3.30 i boken). På samma sätt anger elementet i rad  $i$ , kolumn  $j$  i  $A^{n-1}$  antalet riktade stigar av längd  $n - 1$  från  $i$  till  $j$ .

Villkoren på  $A$  ger att  $G$  är en *riktad turnering*, dvs för  $i \neq j$  så är precis en av  $(i, j)$  och  $(j, i)$  en riktad kant i  $G$ . En riktad turnering har alltid en Hamiltonstig, enligt bokens sats 11.7. En sådan Hamiltonstig har längd  $n - 1$  och ger alltså ett nollskilt element i  $A^{n-1}$ .

**4.** Uppenbarligen så är partitionen  $\{1, 2, \dots, n\} = \{1\} \cup \{2, 3, \dots, n\}$  ett snitt med kapaciteten  $n - 1$ . Alltså har det maximala flödet värdet  $\leq n - 1$ , och kan vi hitta ett flöde med det värdet så är det maximalt. Funktionen

$$f(i, j) = \begin{cases} 1 & i = 1, j > 1 \\ 1 & i < n, j = n \\ 0 & \text{annars} \end{cases}$$

är konserverande i varje nod  $1 < i < n$  eftersom inflödet = utflödet = 1. Utflödet från källan 1 är  $n - 1$ .

**5.** Om vi multiplicerar rekursionsformeln med  $x^{i+1}y^{j+1}$  och summerar över alla par  $(i, j) \in \mathbb{N}^2$  får vi att

$$\sum_{i,j \geq 0} c(i+1, j+1)x^{i+1}y^{j+1} = \sum_{i,j \geq 0} c(i, j+1)x^{i+1}y^{j+1} + \sum_{i,j \geq 0} c(i+1, j)x^{i+1}y^{j+1} + \sum_{i,j \geq 0} 3c(i, j)x^{i+1}y^{j+1}$$

Kalla vänsterledet  $VL$  och högerledet  $HL$ . Vi har att

$$\begin{aligned} VL &= \sum_{i,j \geq 1} c(i, j)x^i y^j - \sum_{\substack{i,j \geq 0 \\ i=0 \text{ eller } j=0}} c(i, j)x^i y^j \\ &= \sum_{i,j \geq 0} c(i, j)x^i y^j - \sum_{i \geq 0} c(i, 0)x^i - \sum_{j \geq 0} c(0, j)y^j + c(0, 0) \\ &= G(x, y) - G(x, 0) - G(0, y) + G(0, 0) \\ &= G(x, y) - (1 - x)^{-1} - (1 - y)^{-1} + 1 \end{aligned}$$

där vi har använt begynnelsevillkoren

$$\begin{aligned} G(x, 0) &= \sum_{i \geq 0} c(i, 0)x^i = \sum_{i \geq 0} x^i = (1 - x)^{-1} \\ G(0, y) &= \sum_{j \geq 0} c(0, j)y^j = \sum_{j \geq 0} y^j = (1 - y)^{-1} \\ G(0, 0) &= c(0, 0) = 1 \end{aligned}$$

För högerledet gäller att

$$\begin{aligned} HL &= x \sum_{i, j \geq 0} c(i, j + 1)x^i y^{j+1} + y \sum_{i, j \geq 0} c(i + 1, j)x^{i+1} y^j + \sum_{i, j \geq 0} 3c(i, j)x^{i+1} y^{j+1} \\ &= x(G(x, y) - G(x, 0)) + y(G(x, y) - G(0, y)) + 3xyG(x, y) \\ &= x(G(x, y) - (1 - x)^{-1}) + y(G(x, y) - (1 - y)^{-1}) + 3xyG(x, y). \end{aligned}$$

Eftersom  $VL = HL$  så kan vi lösa ut att

$$G(x, y) = \frac{1}{1 - x - y - 3xy} = 1 + x + y + 5xy + \dots$$

Det är besvärligt att ange vad  $c(i, j)$  är! Däremot är det relativt enkelt att få fram  $d(n)$ , som är  $t^n$ -koefficienten i

$$G(t, t) = \frac{1}{1 - 2t - 3t^2} = \frac{3}{4} \frac{1}{1 - 3t} + \frac{1}{4} \frac{1}{1 + t}.$$

Denna koefficient är uppenbarligen  $\frac{3}{4}3^n + \frac{1}{4}(-1)^n$ .

En alternativ metod är följande: om vi sätter  $c(i, j) = 0$  då  $i$  eller  $j$  är negativ så gäller fortfarande rekursionsformeln

$$c(i, j) = c(i, j - 1) + c(i - 1, j) + 3c(i - 1, j - 1),$$

utom för  $i = j = 0$ . Vi beräknar allra först  $d(0) = c(0, 0) = 1$ ,  $d(1) = c(1, 0) + c(0, 1) = 1 + 1 = 2$ ,  $d(3) = c(2, 0) + c(1, 1) + c(0, 2) = 1 + c(1, 0) + c(0, 1) + 3c(0, 0) + 1 = 7$ . För  $n > 0$  så gäller att

$$\begin{aligned} d(n + 2) &= \sum_{k=0}^{n+2} c(k, n + 2 - k) \\ &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} c(k, n + 2 - k) \\ &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} c(k - 1, n + 2 - k) + \sum_{k=-\infty}^{\infty} c(k, n + 1 - k) + \sum_{k=-\infty}^{\infty} 3c(k - 1, n + 1 - k) \\ &= d(n + 1) + d(n + 1) + 3d(n) \end{aligned}$$

Differensekvationen

$$d(n+2) = 2d(n+1) + 3d(n), \quad d(0) = 1, d(1) = 7$$

har lösningen  $d(n) = \frac{3}{4}3^n + \frac{1}{4}(-1)^n$ .

**6.** Antingen så är  $\sigma(v_n) = v_n$ , varför restriktionen av  $\sigma$  till  $\{v_1, \dots, v_{n-1}\}$  är en involution, eller så är  $\sigma(v_n) = v_i$  med  $i \neq n$ . I det senare fallet så måste  $\sigma(v_i) = v_n$ , och restriktionen av  $\sigma$  till  $V \setminus \{v_i, v_n\}$  vara en involution. Eftersom  $i \neq n$  kan väljas på  $n-1$  olika sätt får vi att

$$d_n = d_{n-1} + (n-1)d_{n-2}.$$

Om vi sätter  $d_0 = d_1 = 1$  så gäller den rekursionsformeln för alla  $n \geq 2$ . Vi kan förstås också skriva

$$d_{n+2} = d_{n+1} + (n+1)d_n,$$

giltigt för  $n \geq 0$ . Vi multiplicerar den senare likheten med  $\frac{t^{n+1}}{(n+1)!}$  och summerar över alla  $n \geq 0$ . Det leder till att

$$\sum_{n \geq 0} d_{n+2} \frac{t^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{n \geq 0} d_{n+1} \frac{t^{n+1}}{(n+1)!} + \sum_{n \geq 0} (n+1)d_n \frac{t^{n+1}}{(n+1)!}$$

Eftersom

$$G'(t) = \sum_{k \geq 1} d_k k \frac{t^{k-1}}{k!} = \sum_{k \geq 1} d_k \frac{t^{k-1}}{(k-1)!} = \sum_{n \geq 0} d_{n+1} \frac{t^n}{n!}$$

och

$$tG(t) = \sum_{n \geq 0} \frac{t^{n+1}}{n!} = \sum_{n \geq 0} (n+1) \frac{t^{n+1}}{(n+1)!}$$

så gäller att  $bVL = G'(t) - 1$  och att  $HL = G(t) - 1 + tG(t)$ . Vi skall alltså verifiera att  $G'(t) = (1+t)G(t)$  har lösningen  $G(t) = \exp(t + t^2/2)$  och uppfyller att  $G(0) = 1$ ,  $G'(0) = 1$ . Det är triviale. Den ambitiöse kan lösa

$$\frac{dG}{dt} = (1+t)G$$

genom att separera variabler:

$$\int \frac{dG}{G} = \int (1+t)dt = t + t^2/2 + C$$

ger att  $\log(G) = t + t^2/2 + C$  dvs att  $G = C \exp(t + t^2/2)$ .