

3. q-Stirlingzahlen

In diesem Abschnitt wird mit Hilfe von Inversionen und dem Major Index ein q -Analogon der Stirlingzahlen definiert. Es wird gezeigt, dass diese q -Stirlingzahlen auch in natürlicher Weise beim Vergleich der Operatoren $(xD)^n$ und $x^n D^n$ auftreten. Außerdem werden q -Analoge der fallenden Faktoriellen und des Differenzenoperators angegeben und einige wichtige Resultate über Stirlingzahlen auf ihre q -Analoge übertragen.

Wir haben bereits gesehen, dass für die Menge $W_{n,k}$ aller Wörter aus den Buchstaben 0 und 1 der Länge n mit genau k Elementen 1 gilt

$$\sum_{w \in W_{n,k}} q^{\text{inv}(w)} = \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}. \quad (3.1)$$

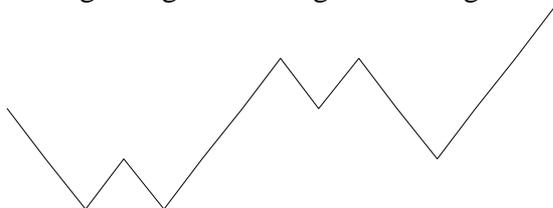
MacMahon hat gesehen, dass dasselbe gilt, wenn man die Anzahl der Inversionen durch den sogenannten Major Index $\text{maj}(w)$ ersetzt. Dieser ist folgendermaßen definiert: Sei

$w = a_1 a_2 \cdots a_n$. Dann versteht man unter der Abstiegsmenge die Menge $D(w) = \{i : a_i > a_{i+1}\}$, also die Menge der i , wo $a_i = 1, a_{i+1} = 0$ ist, und definiert $\text{maj}(w) = \sum_{i \in D(w)} i$.

Ordnet man einem Wort aus $W_{n,k}$ einen Gitterweg von $(0,0)$ nach $(n, 2k-n)$ zu, indem man jedem 1 einen Aufstieg $(1,1)$ und jedem 0 einen Abstieg $(1,-1)$ zuordnet, dann besteht die Abstiegsmenge aus allen „Gipfeln \wedge “ dieses Weges.

Sei z.B. $w = 00101110100111 \in W_{14,8}$. Hier ist $D(w) = \{3, 7, 9\}$ und $\text{maj}(w) = 3 + 7 + 9 = 19$.

Der zugehörige Gitterweg schaut folgendermaßen aus:



MacMahon hat nun gezeigt, dass

Satz 3.1

$$f(n,k) = \sum_{w \in W_{n,k}} q^{\text{maj}(w)} = \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} \quad (3.2)$$

gilt.

Zum Beweis zeigen wir, dass bei festem n

$$f(n, k) = f(n-1, k-1) + f(n-1, k) + (q^{n-1} - 1)f(n-2, k-1) \quad (3.3)$$

für alle k gilt.

Für $f(1, k)$ gilt $f(1, 0) = 1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$, $f(1, 1) = 1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$ und $f(1, k) = 0 = \begin{bmatrix} 1 \\ k \end{bmatrix}$ sonst.

Für $f(2, k)$ gilt analog $f(2, 0) = 1 = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \end{bmatrix}$, $f(2, 1) = 1 + q = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}$, $f(2, 2) = 1 = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix}$ und

$f(2, k) = 0 = \begin{bmatrix} 2 \\ k \end{bmatrix}$ sonst.

Um (3.3) zu zeigen, schauen wir, wie das Wort endet. Wenn es auf 10 endet, ist $n-1 \in D(w)$ und daher $maj(w) = n-1 + maj(v)$ mit $v \in W_{n-2, k-1}$. Endet es auf 11 oder 01, so ist $maj(w) = maj(v)$ mit $v \in W_{n-1, k-1}$. Wenn es schließlich mit 00 endet, dann ist $w = v0$ mit $v \in W_{n-1, k} \setminus W_{n-2, k-1}$.

Daraus folgt sofort (3.3), wenn wir $f(0, k)$, das noch nicht definiert ist, geeignet wählen. Es zeigt sich, dass wir $f(0, k) = \begin{bmatrix} 0 \\ k \end{bmatrix}$ setzen müssen, damit die Rekurrenz auch für $n = 2$ stimmt.

Nun ist klar, dass $f(n, k)$ durch (3.3) eindeutig festgelegt ist. Wenn wir zeigen können, dass

$f(n, k) = \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}$ ebenfalls diese Rekurrenz erfüllt, ist (3.2) bewiesen.

Das folgt jedoch sofort aus

$$\begin{bmatrix} n-1 \\ k \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} n-1 \\ k-1 \end{bmatrix} + (q^{n-1} - 1) \begin{bmatrix} n-2 \\ k-1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} n-1 \\ k \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} n-1 \\ k-1 \end{bmatrix} + (q^k - 1) \begin{bmatrix} n-1 \\ k \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} n-1 \\ k-1 \end{bmatrix} + q^k \begin{bmatrix} n-1 \\ k \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}.$$

Man nennt $inv(w)$ und $maj(w)$ eine Statistik auf den Wörtern w .

Nun wollen wir etwas Ähnliches für Partitionen von Mengen machen.

Eine Partition π der Menge $\{1, 2, \dots, n\}$ ist eine Zerlegung in nichtleere Teilmengen, sogenannte Blöcke, B_1, \dots, B_k . Sei $\underline{S}(n, k)$ die Menge aller Partitionen in k Blöcke. Wir schreiben π in der folgenden kanonischen Form: $\pi = B_1 / B_2 / \dots / B_k$, wobei die Blöcke nach wachsendem kleinstem Element geordnet sind: $\min B_1 < \min B_2 < \dots < \min B_k$.

Die Anzahlen $S(n, k) = |\underline{S}(n, k)|$ der Partitionen in k Blöcke werden Stirlingzahlen der zweiten Art genannt.

Wir suchen nun q -Analoga der Stirlingzahlen. Dazu wollen wir die beiden obigen Statistiken auf diesen Fall übertragen.

Wir definieren zunächst $inv(\pi)$.

Definition

Eine Inversion von $\pi = B_1 / B_2 / \dots / B_k$ ist ein Paar (b, B_j) , wobei $b \in B_i, i < j$, und $b > \min B_j$ ist. Die Anzahl aller Inversionen wird mit $inv(\pi)$ bezeichnet.

Die Partition $\pi = 138 / 2 / 467 / 59 = B_1 / B_2 / B_3 / B_4$

hat die Inversionen $(3, B_2), (8, B_2), (8, B_3), (8, B_4), (6, B_4), (7, B_4)$, daher ist $inv(\pi) = 6$.

Wir ordnen nun jeder Partition π das Gewicht $q^{inv(\pi)}$ zu und definieren die q -Stirlingzahl der zweiten Art $S[n, k]$ als das Gesamtgewicht aller Partitionen mit k Blöcken:

Definition

Die q -Stirlingzahl der zweiten Art ist definiert durch

$$S[n, k] = \sum_{\pi \in \underline{S}(n, k)} q^{inv(\pi)}. \tag{3.4}$$

Dann gilt

$$S[n, k] = S[n-1, k-1] + [k]S[n-1, k]. \tag{3.5}$$

Denn wir können zwei Fälle unterscheiden:

1) n ist ein Block und daher der letzte. Das Gesamtgewicht aller derartigen Partitionen ist offenbar $S[n-1, k-1]$.

2) Das Element n liegt in einem der k Blöcke. Wenn es im ersten liegt, dann hat es mit jedem der $k-1$ folgenden Blöcke eine Inversion, wenn es im zweiten liegt, dann mit den $k-2$ folgenden Blöcken, usw. Also ist das Gesamtgewicht aller Partitionen, die aus einer gegebenen Partition π_0 durch Einfügen von n in einen der vorhandenen Blöcke entstehen, gerade $(1 + q + \dots + q^{k-1})$ mal dem Gewicht von π_0 . Wenn man über alle π_0 summiert, ergibt sich $[k]S[n-1, k]$.

Für die Matrix $(S[n, k])_{n, k \geq 0}$ ergibt sich

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 2+q & 1 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 3+3q+q^2 & 3+2q+q^2 & 1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

Dabei ist $S[0, k]$ so gewählt, dass die Rekursion (3.5) auch für $n=1$ richtig bleibt.

Als Spezialfälle ergeben sich die Werte $S[n, 1] = S[n, n] = 1$ für $n \geq 1$ und

$$S[n, n-1] = n-1 + (n-2)q + (n-3)q^2 + \dots + q^{n-2}.$$

Als nächstes wollen wir den Major Index auf diesen Fall übertragen. Sei d_i die Anzahl der Elemente $b \in B_i$ mit $b > \min B_{i+1}$. Die Abstiegsmultimenge $D(\pi)$ ist

$D(\pi) = \langle 1^{d_1}, 2^{d_2}, \dots, (k-1)^{d_{k-1}} \rangle$, wobei i^{d_i} bedeutet, dass i d_i -mal wiederholt wird. Der Major Index ist dann die Summe der Abstiege

$$maj(\pi) = \sum_{i \in D(\pi)} i = 1d_1 + 2d_2 + \dots + (k-1)d_{k-1}. \quad (3.6)$$

Zum Beispiel ist für $\pi = 138/2/467/59$ die Abstiegsmultimenge $\langle 1, 1, 3, 3 \rangle = \langle 1^2, 3^2 \rangle$ und $maj(\pi) = 1 + 1 + 3 + 3 = 8$.

Dann gilt

Satz 3.2

$$\sum_{\pi \in \underline{S}(n,k)} q^{maj(\pi)} = S[n, k]. \quad (3.7)$$

Beweis

Da die Summe auf der linken Seite dieselben Randwerte wie $S[n, k]$ besitzt, brauchen wir nur zu zeigen, dass auch dieselbe Rekursion erfüllt ist.

Sei also π_0 eine Partition von $\{1, \dots, n-1\}$. Man fügt wieder n hinzu.

Wenn n einen Block für sich bildet, kommen keine neuen Abstiege dazu und es gilt $maj(\pi) = maj(\pi_0)$.

Sei nun n im Block B_i von π_0 enthalten. Dann ist

$$maj(\pi) = \begin{cases} maj(\pi_0) + i, & \text{wenn } 1 \leq i < k \\ maj(\pi_0), & \text{wenn } i = k \end{cases}$$

Daher ergibt sich

$$\sum_{\pi \in \underline{S}(n,k)} q^{maj(\pi)} = \sum_{\pi_0 \in \underline{S}(n-1, k-1)} q^{maj(\pi_0)} + \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{\pi_0 \in \underline{S}(n-1, k)} q^{maj(\pi_0) + i},$$

woraus alles folgt.

Aus der Vorlesung „Diskrete Mathematik“ ist bekannt, dass die Stirlingzahlen der zweiten Art durch die Polynomidentität $\sum_n S(n, k)(x)_k = x^n$ eindeutig festgelegt sind. Hier ist

$(x)_n = x(x-1)\cdots(x-n+1)$. Um ein q -Analogon dieser Identität zu erhalten, beachten wir,

dass einerseits $(xD_1)(x^m) = mx^m$ und daher $(xD_1)^n x^m = m^n x^m$ ist und dass andererseits

$x^k D_1^k x^m = (m)_k x^m$ gilt. Daraus folgt, dass die Stirlingzahlen auch durch die Operatoridentität

$\sum_k S(n, k) x^k D_1^k = (xD_1)^n$ charakterisiert sind, welche eine gewisse Aussage über die

Kommutierungseigenschaften des Multiplikationsoperators und des Differentiationsoperators machen.

Wir suchen nun eine analoge Formel für den q -Differenzationsoperator.

Man sieht sofort, dass

$$(xD)^n = \sum_{k=0}^n S[n, k] q^{\binom{k}{2}} x^k D^k \quad (3.8)$$

gilt.

Denn das stimmt für $n = 0$ und ergibt sich mit Induktion aus

$$\begin{aligned} \sum_k S[n+1, k] q^{\binom{k}{2}} x^k D^k &= xD(xD)^n = \sum_k S[n, k] q^{\binom{k}{2}} xDx^k D^k = \sum_k S[n, k] q^{\binom{k}{2}} x(q^k x^k D + [k]x^{k-1})D^k \\ &= \sum_k S[n, k] q^{\binom{k+1}{2}} x^{k+1} D^{k+1} + \sum_k [k] S[n, k] q^{\binom{k}{2}} x^k D^k = \sum_k (S[n, k-1] + [k]S[n, k]) q^{\binom{k}{2}} x^k D^k. \end{aligned}$$

Für $q = 1$ werden die Stirlingzahlen $s(n, k)$ der ersten Art durch $(x)_n = \sum_k s(n, k)x^k$ definiert.

Diese Identität schreibt sich in Operatorform $x^n D_1^n = \sum_k s(n, k)(xD_1)^k$.

Definition

Unter den q -Stirlingzahlen $s[n, k]$ der ersten Art verstehen wir die eindeutig bestimmten Koeffizienten in der Entwicklung

$$q^{\binom{n}{2}} x^n D^n = \sum_k s[n, k](xD)^k. \quad (3.9)$$

Dann ist

$$\begin{aligned} \sum_k s[n+1, k](xD)^k &= q^{\binom{n+1}{2}} x^{n+1} D^{n+1} = q^n q^{\binom{n}{2}} x^n xD^{n+1} = q^{\binom{n}{2}} x^n (q^n xD^n) D \\ &= q^{\binom{n}{2}} x^n (D^n x - [n]D^{n-1}) D = q^{\binom{n}{2}} x^n D^n (xD) - [n] q^{\binom{n}{2}} x^n D^n = \sum_k s[n, k](xD)^{k+1} - [n] \sum_k s[n, k](xD)^k. \end{aligned}$$

Koeffizientenvergleich ergibt

$$s[n+1, k] = s[n, k-1] - [n]s[n, k]. \quad (3.10)$$

Durch diese Rekursion und $s[0, k] = [k = 0]$, sowie $s[n, k] = 0$ für $k < 0$ sind die $s[n, k]$ eindeutig festgelegt.

Für die Matrix $(s[n, k])_{n, k \geq 0}$ ergibt sich

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & -1 & 1 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1+q & -(2+q) & 1 & 0 & \dots \\ 0 & -(1+q+q^2) & 3+4q+3q^2+q^3 & -(3+2q+q^2) & 1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

Es ist klar, dass die Matrizen der beiden Arten von q -Stirlingzahlen invers zueinander sind.

$$\sum_j S[n, j]s[j, k] = [n = k]. \quad (3.11)$$

Als Spezialfälle ergeben sich $s[n, 1] = (-1)^{n-1} [n-1]!$ für $n \geq 1$, $s[n, n] = 1$ und $s[n, n-1] = -S[n, n-1]$.

Als nächstes wollen wir schauen, was sich als Analogon von $(x)_n$ ergibt.

Man rechnet leicht nach, dass

$$q^{\binom{n}{2}} x^n D^n(x^m) = q^{\binom{n}{2}} [m][m-1] \cdots [m-n+1] x^m = [m]([m]-[1]) \cdots ([m]-[n-1]) x^m$$

gilt.

Daher definieren wir

$$\langle x \rangle_n = x(x-[1])(x-[2]) \cdots (x-[n-1]). \quad (3.12)$$

Satz 3.3

Die q -Stirlingzahlen sind durch die Gleichungen

$$\sum_k S[n, k] \langle x \rangle_k = x^n \quad (3.13)$$

und

$$\sum_k s[n, k] x^k = \langle x \rangle_n \quad (3.14)$$

eindeutig festgelegt.

Wir wollen zunächst die Polynome $\langle x \rangle_n$ näher studieren. Wir betrachten dazu die lineare Abbildung $W : \mathbb{C}(q)[x] \rightarrow \mathbb{C}(q)[x]$, die durch

$$W(x^n) = (1 + (q-1)x)^n \quad (3.15)$$

für alle $n \in \mathbb{N}$ definiert ist.

Es ist klar, dass W Produkte wieder in Produkte überführt, also

$$W(f(x)g(x)) = W(f(x))W(g(x))$$

erfüllt. Daraus folgt, dass der Multiplikationsoperator x in den Multiplikationsoperator $(1 + (q-1)x)$ übergeht,

$$WxW^{-1} = 1 + (q-1)x. \quad (3.16)$$

Das ist gleichbedeutend mit

$$W(x-1)W^{-1} = (q-1)x. \quad (3.17)$$

Außerdem ist

$$WD_1W^{-1} = \frac{D_1}{(q-1)}. \quad (3.18)$$

Denn $WD_1x^n = n(1 + (q-1)x)^{n-1}$ und $D_1Wx^n = D_1(1 + (q-1)x)^n = (q-1)n(1 + (q-1)x)^{n-1}$.

Wir zeigen zuerst, dass

$$\langle x \rangle_n = W \left(\frac{(x-1)^n}{(q-1)^n} \right) \quad (3.19)$$

gilt.

Denn aus $W\left(\frac{x-q^k}{q-1}\right) = \frac{W(x)-q^k}{q-1} = \frac{(q-1)x+1-q^k}{q-1} = x-[k]$ ergibt sich

$$W\left(\frac{(x-1)^n}{(q-1)^n}\right) = \prod_{k=1}^n (x-[k]) = \langle x \rangle_n.$$

Jeder lineare Operator A auf $\mathbb{C}(q)[x]$ geht durch W in einen linearen Operator WAW^{-1} über. Speziell erfüllt $W(q-1)DW^{-1}\langle x \rangle_n = (q-1)WD\frac{(x-1)^n}{(q-1)^n} = [n]W\frac{(x-1)^{n-1}}{(q-1)^{n-1}} = [n]\langle x \rangle_{n-1}$.

Daher ist $W(q-1)DW^{-1}$ ein q -Analogon des Differenzenoperators Δ_1 , der durch $\Delta_1 f(x) = f(x+1) - f(x)$ definiert ist. Denn

$$\Delta_1(x)_n = (x+1)x\cdots(x-n+2) - x(x-1)\cdots(x-n+1) = (x+1-(x-n+1))(x)_{n-1} = n(x)_{n-1}.$$

Wir definieren daher den q -Differenzenoperator Δ durch

$$\Delta = W(q-1)DW^{-1}. \quad (3.20)$$

Dieser ist charakterisiert durch

$$\Delta\left((1+(q-1)x)^n\right) = (q^n-1)(1+(q-1)x)^{n-1} \quad (3.21)$$

und auch durch

$$\Delta\langle x \rangle_n = [n]\langle x \rangle_{n-1}, n \in \mathbb{N}. \quad (3.22)$$

Nun ist

$$W\varepsilon W^{-1} = E, \quad (3.23)$$

wobei

$$E(p(x)) = p(qx+1) \quad (3.24)$$

ist.

Denn

$$W^{-1}EW(x^n) = W^{-1}E\left((1+(q-1)x)^n\right) = W^{-1}\left((1+(q-1)(1+qx))^n\right) = q^n W^{-1}\left((1+(q-1)x)^n\right) = \varepsilon(x^n).$$

$$\text{Daher ist } \Delta = W(q-1)DW^{-1} = W\frac{1}{x}(\varepsilon-1)W^{-1} = W\frac{1}{x}W^{-1}W(\varepsilon-1)W^{-1} = \frac{1}{1+(q-1)x}(E-1).$$

Satz 3.4

Der q -Differenzenoperator erfüllt

$$\Delta f(x) = \frac{f(qx+1) - f(x)}{1+(q-1)x}. \quad (3.25)$$

In der Entwicklung $(1+(q-1)x)^n = \sum_k a_k \langle x \rangle_k$ ergibt sich wegen (3.22) und

$$L(\langle x \rangle_k) = [k=0], \text{ dass } [k]!a_k = L\Delta^k\left((1+(q-1)x)^n\right) = (q^n-1)\cdots(q^{n-k+1}-1), \text{ also}$$

$$a_k = (q-1)^k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} \text{ ist.}$$

Wir erhalten daher

$$\sum_k \binom{n}{k} (q-1)^k x^k = (1+(q-1)x)^n = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^k \langle x \rangle_k. \quad (3.26)$$

Diese nützliche Formel ergibt sich übrigens auch sofort aus $x^n = \sum_{k=0}^n \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (x-1)^k$, wenn man darauf W anwendet.

(3.26) ist auch äquivalent mit der Formel

$$\sum_{n \geq 0} \frac{\langle x \rangle_n (q-1)^n t^n}{[n]!} = \frac{e((1+(q-1)x)t)}{e(t)}. \quad (3.27)$$

Diese ergibt sich auch aus $W \sum_{n \geq 0} \frac{(x-1)^n t^n}{[n]!} = W \frac{e(xt)}{e(t)}$.

Man kann alle betrachteten linearen Operatoren auf $\mathbb{C}(q)[x]$ auch durch einfache formale Potenzreihen, die den Differentiationsoperator D_1 enthalten, darstellen.

Der Operator ε hat die Gestalt

$$\varepsilon = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{((q-1)x)^k}{k!} D_1^k. \quad (3.28)$$

Denn wendet man die rechte Seite auf x^n an, so ergibt sich

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{((q-1)x)^k}{k!} D_1^k x^n = \sum_k \binom{n}{k} ((q-1)x)^k x^{n-k} = (x+(q-1)x)^n = q^n x^n = \varepsilon x^n.$$

Aus (3.28) ergibt sich, dass der q -Verschiebungsoperator $E(f(x)) = f(qx+1)$ die Darstellung

$$E = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(1+(q-1)x)^n}{n!} D_1^n \quad (3.29)$$

besitzt.

$$\text{Denn } E = W \varepsilon W^{-1} = W \sum_{k=0}^{\infty} \frac{((q-1)x)^k}{k!} W^{-1} W D_1^k W^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(1+(q-1)x)^k}{k!} D_1^k.$$

Eine andere Darstellung ist

$$E = \varepsilon e^{D_1}. \quad (3.30)$$

Denn $(qx+1)^n = \varepsilon((x+1)^n) = \varepsilon e^{D_1}(x^n)$. Wegen $D_1 \varepsilon = q \varepsilon D_1$ ist $E^k = \varepsilon^k e^{[k]D_1}$, also $E^k(f(x)) = f(q^k x + [k])$.

Ebenso folgt, dass

$$D = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(q-1)^{k-1} x^{k-1}}{k!} D_1^k \quad (3.31)$$

gilt.

Daraus ergibt sich

$$\Delta = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(1+(q-1)x)^{k-1}}{k!} D_1^k. \quad (3.32)$$

Das folgt auch, wenn man diese Formel auf $(1+(q-1)x)^n$ anwendet. Denn die linke Seite ergibt $(q^n - 1)(1+(q-1)x)^{n-1}$ wegen (3.21). Für die rechte Seite ergibt sich ebenfalls

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{(1+(q-1)x)^{k-1}}{k!} D_1^k \left((1+(q-1)x)^n \right) = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} (q-1)^k (1+(q-1)x)^{n-1} = (q^n - 1)(1+(q-1)x)^{n-1}.$$

Speziell ist

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

Wendet man $(E-1)^n$ auf x^m an, so ergibt sich

$$(E-1)^n(x^m) = (q^m - 1)(q^m - q) \dots (q^m - q^{n-1})x^m = q^{\binom{n}{2}} (q-1)^n x^n D^n(x^m). \text{ Das ergibt die Formel}$$

$$q^{\binom{n}{2}} (q-1)^n x^n D^n = (E-1)^n, \quad (3.33)$$

aus welcher sofort

$$q^{\binom{n}{2}} (1+(q-1)x)^n \Delta^n = (E-1)^n \quad (3.34)$$

folgt.

Das kann auch in der Form

$$\Delta^n = \frac{q^{-\binom{n}{2}}}{(1+(q-1)x)^n} \prod_{k=0}^{n-1} (E - q^k) \quad (3.35)$$

geschrieben werden.

Daraus können wir nun eine explizite Formel für die q -Stirlingzahlen der zweiten Art ableiten:

Aus (3.13) ergibt sich

$$S[n, k] = L \frac{\Delta^k}{[k]!} (x^n) = L \frac{1}{[k]!} \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{(1+(q-1)x)^k} (E-1)^k (x^n) = \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_{j=0}^k \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^j q^{\binom{j}{2}} L E^{k-j} (x^n).$$

Nun ist $E^k(x^n) = (q^k x + [k])^n$, wie man sofort nachrechnet. Daher erhalten wir schließlich

Satz 3.5

Eine explizite Darstellung der q -Stirlingzahlen der zweiten Art ist gegeben durch

$$S[n, k] = L \frac{\Delta^k}{[k]!} (x^n) = \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_{j=0}^k \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^j q^{\binom{j}{2}} [k-j]^n. \quad (3.36)$$

Aus dieser Formel können wir eine erzeugende Funktion ableiten.

$$\text{Wir bilden } \sum_n S[n, k] z^n = \sum_n L \frac{\Delta^k}{[k]!} (x^n) z^n = L \frac{\Delta^k}{[k]!} \left(\sum_n x^n z^n \right) = L \frac{\Delta^k}{[k]!} \left(\frac{1}{1-xz} \right).$$

Nun ist $\Delta^k \left(\frac{1}{1-xz} \right) = \frac{[k]! z^k}{(1-zx)(1-zEx) \cdots (1-zE^k x)}$. Das ergibt sich mit Induktion aus

$$\begin{aligned} \Delta^k \left(\frac{1}{1-xz} \right) &= \Delta \Delta^{k-1} \left(\frac{1}{1-xz} \right) = \Delta \left(\frac{[k-1]! z^{k-1}}{(1-zx)(1-zE(x)) \cdots (1-zE^{k-1}(x))} \right) \\ &= \frac{[k-1]! z^{k-1}}{(1-zx)(1-zE(x)) \cdots (1-zE^{k-1}(x))} \left(\frac{1-zx - (1-zE^k(x))}{1+(q-1)x} \right) = \frac{[k]! z^k}{(1-zx)(1-zE(x)) \cdots (1-zE^k(x))}. \end{aligned}$$

Somit erhalten wir schließlich

Satz 3.6

Die erzeugende Funktion der q -Stirlingzahlen zweiter Art ist gegeben durch

$$\sum_n S[n, k] z^n = L \frac{\Delta^k}{[k]!} \left(\frac{1}{1-xz} \right) = \frac{z^k}{(1-[1]z)(1-[2]z) \cdots (1-[k]z)}. \quad (3.37)$$

Das kann wegen $S[n, k] = 0$ für $n < k$ auch in der Gestalt

$$\sum_n S[n+k, k] z^n = L \frac{\Delta^k}{[k]!} \left(\frac{1}{1-xz} \right) = \frac{1}{(1-[1]z)(1-[2]z) \cdots (1-[k]z)} \quad (3.38)$$

geschrieben werden.

Man hätte diese Formel natürlich auch mit Induktion beweisen können. Denn

$$\begin{aligned} (1-[k]z) \sum_n S[n+k, k] z^n &= \sum_n S[n+k, k] z^n - \sum_n [k] S[n+k, k] z^{n+1} \\ &= \sum_n (S[n+k, k] - [k] S[n+k-1, k]) z^n = \sum_n S[n+k-1, k-1] z^n. \end{aligned}$$

Für $q=1$ reduziert sich das auf die bekannte Formel

$$\sum_n S(n+k, k) z^n = \frac{1}{(1-z)(1-2z) \cdots (1-kz)}.$$

In diesem Fall gibt es noch eine weitere erzeugende Funktion, nämlich

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

Ein, wenn auch nicht sehr schönes, q -Analogon dieser Formel ist

Satz 3.7

Die exponentiell erzeugende Funktion der $S[n, k]$ ist

$$\sum_n \frac{S[n, k] z^n}{n!} = \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_j \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^{k-j} q^{\binom{k-j}{2}} e^{[j]z}. \quad (3.39)$$

Das folgt aus

$$\begin{aligned} \sum_n \frac{S[n,k]z^n}{n!} &= \sum_n \frac{z^n}{n!} \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_{j=0}^k \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^{k-j} q^{\binom{k-j}{2}} [j]^n = \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_{n,j} \frac{z^n}{n!} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^{k-j} q^{\binom{k-j}{2}} [j]^n \\ &= \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_j \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^{k-j} q^{\binom{k-j}{2}} \sum_n \frac{z^n}{n!} [j]^n = \frac{q^{-\binom{k}{2}}}{[k]!} \sum_j \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (-1)^{k-j} q^{\binom{k-j}{2}} e^{[j]z}. \end{aligned}$$

Wegen $S[n,k] = L \frac{\Delta^k}{[k]!} (x^n)$ kann (3.39) auch in der Form

$$\sum_n \frac{S[n,k]z^n}{n!} = L \frac{\Delta^k}{[k]!} \left(\sum_n \frac{x^n z^n}{n!} \right) = L \frac{\Delta^k}{[k]!} (e^{xz}) \quad (3.40)$$

geschrieben werden.

Für $q=1$ ist $D_1 = \log(1 + \Delta_1) = \Delta_1 - \frac{\Delta_1^2}{2} + \frac{\Delta_1^3}{3} - \dots$ ein Operator, der sich als formale

Potenzreihe in Δ_1 darstellen lässt. Daraus folgt z.B. dass

$$D_1(\langle x \rangle_n) = n \langle x \rangle_{n-1} - \frac{n(n-1)}{2} \langle x \rangle_{n-2} + \frac{n(n-1)(n-2)}{3} \langle x \rangle_{n-3} - \dots$$

gilt.

Der Operator D ist leider nicht als formale Potenzreihe in Δ darstellbar. Daher gibt es auch keine schöne Formel für die Koeffizienten der Entwicklung

$$D(\langle x \rangle_n) = \sum_{k \geq 1} a_{n,k} \langle x \rangle_{n-k}.$$

Denn gäbe es eine Darstellung

$$D = a_1 \Delta + a_2 \Delta^2 + \dots,$$

so müsste z.B.

$$D(\langle x \rangle_n) = a_1 [n] \langle x \rangle_{n-1} + a_2 [n][n-1] \langle x \rangle_{n-2} + \dots$$

für alle n erfüllt sein. Für $n=1$ ergibt sich $a_1 = 1$. Für $n=2$ erhält man

$$[2]x - 1 = [2]x + a_2 [2], \text{ d.h. } a_2 = -\frac{1}{q+1}.$$

Aber bereits für $n=3$ lässt sich kein a_3 bestimmen. Denn wir hätten dann

$$\begin{aligned} 1 + q - (2 + 3q + q^2)x + (1 + q + q^2)x^2 &= [3] \langle x \rangle_2 - [3] \langle x \rangle_1 + [2][3] a_3 \\ &= (1 + q + q^2)x^2 - 2(1 + q + q^2)x + [2][3] a_3 \end{aligned}$$

Die Terme mit x stimmen jedoch links und rechts nicht überein.

Wir hätten auch folgendermaßen argumentieren können: Wenn der Operator D als formale Potenzreihe in Δ darstellbar wäre, müsste $D\Delta = \Delta D$ sein. Man rechnet aber sofort nach, dass $(\Delta D - D\Delta)(\langle x \rangle_3) = q^2 - q \neq 0$ ist.

Für Stirlingzahlen gibt es viele überraschende Identitäten, wovon man einige im Buch „Concrete Mathematics“ von Graham, Knuth und Patashnik finden kann. Ich möchte hier nur zeigen, wie man einige q -Analoga davon beweisen kann.

1) Für $q = 1$ gilt $S(n+1, m+1) = \sum_k \binom{n}{k} S(k, m)$.

Das entsprechende q -Analogon ist

$$S[n+1, m+1] = \sum_k \binom{n}{k} q^{k-m} S[k, m]. \quad (3.41)$$

Zum Beweis verwenden wir die Operatordefinition $(xD)^n = \sum_{k=0}^n S[n, k] q^{\binom{k}{2}} x^k D^k$.

Dann ist

$$(xD)^{n+1} = x(Dx)^n D = x(1 + qxD)^n D = x \sum_k \binom{n}{k} q^k (xD)^k D,$$

$$\text{also } \sum_m S[n+1, m+1] q^{\binom{m+1}{2}} x^{m+1} D^{m+1} = \sum_k \binom{n}{k} q^k \sum_j S[k, j] q^{\binom{j}{2}} x^{j+1} D^{j+1},$$

woraus sich durch Koeffizientenvergleich (3.41) ergibt.

2) Für $q = 1$ gilt $S(n, m) = \sum_k \binom{n}{k} (-1)^{n-k} S(k+1, m+1)$.

Hier haben wir $x(xD)^n D = \sum_k S[n, k] q^{\binom{k}{2}} x^{k+1} D^{k+1}$

und

$$\begin{aligned} x(xD)^n D &= x \left(\frac{Dx-1}{q} \right)^n D = q^{-n} \sum_k \binom{n}{k} (-1)^{n-k} x(Dx)^k D = q^{-n} \sum_k \binom{n}{k} (-1)^{n-k} (xD)^{k+1} \\ &= q^{-n} \sum_k \binom{n}{k} (-1)^{n-k} \sum_j S[k+1, j] q^{\binom{j}{2}} x^j D^j. \end{aligned}$$

Koeffizientenvergleich liefert

$$S[n, m] = q^{m-n} \sum_k \binom{n}{k} (-1)^{n-k} S[k+1, m+1]. \quad (3.42)$$

Bevor wir weitergehen, wollen wir uns noch die Polynome $\langle x \rangle_n$ genauer ansehen. Für $q = 1$ gilt $(x)_n = x(x-1)\cdots(x-n+1) = x(E_1^{-1}x)\cdots(E_1^{-n+1}x)$ und $E_1 = e^{D_1} = 1 + \Delta_1$.

Für $\langle x \rangle_n$ gilt $\langle x \rangle_n = q^{\binom{n}{2}} x(E^{-1}x)\cdots(E^{-n+1}x)$, weil $E^{-k}x = \frac{x-[k]}{q^k}$ ist.

Statt $\Delta_1 = E_1 - 1$ gilt $(1 + (q-1)x)\Delta = E - 1$. Statt der Vertauschbarkeit von E_1 und Δ_1 gilt

$$\Delta E = qE\Delta. \quad (3.43)$$

Das folgt sofort aus $D\varepsilon = q\varepsilon D$, wenn man mit W transformiert:

$$\Delta E = W(q-1)DW^{-1}W\varepsilon W^{-1} = W(q-1)(D\varepsilon)W^{-1} = qW\varepsilon W^{-1}W(q-1)DW^{-1} = qE\Delta.$$

Aus der Formel $(x \dagger 1)^n = \left((x-1) \frac{1}{1+(q-1)D} \right)^n$ (1) ergibt sich durch Anwenden von W die Formel

$$\langle x \rangle_n = \left(x \frac{1}{1+\Delta} \right)^n (1). \quad (3.44)$$

Das hätte man auch direkt verifizieren können:

Sei T der lineare Operator auf den Polynomen mit $T(\langle x \rangle_n) = \langle x \rangle_{n+1}$. Dann ist

$$T(1+\Delta)(\langle x \rangle_n) = \langle x \rangle_{n+1} + [n]\langle x \rangle_n = (x - [n])\langle x \rangle_n + [n]\langle x \rangle_n = x\langle x \rangle_n. \text{ daher ist } T(1+\Delta) = x.$$

Es ist also

$$T = x \frac{1}{1+\Delta}. \quad (3.45)$$

Es gilt $\Delta^k T - q^k T \Delta^k = [k]\Delta^{k-1}$, wie man sofort sieht, wenn man beide Seiten auf $\langle x \rangle_n, n \in \mathbb{N}$, anwendet. Das ist gleichbedeutend mit $\Delta^k x - q^k x \Delta^k = [k]\Delta^{k-1}(1+\Delta)$.

Daraus folgt

$$\begin{aligned} (1 \dagger \Delta)^n x &= \sum_k q^{\binom{k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} \Delta^k x = \sum_k q^{\binom{k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} q^k x \Delta^k + \sum_k q^{\binom{k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} [k] \Delta^{k-1} (1+\Delta) \\ &= x(1 \dagger q\Delta)^n + (1+\Delta) \sum_k q^{\binom{k-1}{2}} \begin{bmatrix} n-1 \\ k-1 \end{bmatrix} [n] (q\Delta)^{k-1}, \end{aligned}$$

d.h.

$$(1 \dagger \Delta)^n (x - [n]) = x(1 \dagger q\Delta)^n,$$

wenn wir unter $(1 \dagger x)^n = (1 \dagger (-x))^n = (1+x)(1+qx)\cdots(1+q^{n-1}x)$ verstehen.

Eine einfache Folgerung ist

$$T^n = \left(x \frac{1}{1+\Delta} \right)^n = \langle x \rangle_n \frac{1}{(1 \dagger \Delta)^n}. \quad (3.46)$$

Ein anderes Analogon von $E_1 = 1 + \Delta_1$ ist

$$E = G(1 + \Delta), \quad (3.47)$$

wobei G der lineare Operator auf den Polynomen ist, der durch

$$G(\langle x \rangle_n) = q^n \langle x \rangle_n \quad (3.48)$$

definiert ist und welcher $\Delta G = qG\Delta$ erfüllt.

Analog sei g der lineare Operator auf den Polynomen mit $g((x-1)^n) = q^n (x-1)^n$. Dann ist

$$Dg = qgD \quad \text{und} \quad WgW^{-1} = G.$$

Um (3.47) zu beweisen, betrachte man

$$g(1 + (q-1)D)(x^n) = g \frac{e(qD)}{e(D)}(x^n) = ge(qD)((x-1)^n) = e(D)g((x-1)^n) = q^n e(D) \frac{1}{e(D)}(x^n) = \varepsilon(x^n).$$

Daher ist $g(1 + (q-1)D) = \varepsilon$ und somit $G(1 + \Delta) = Wg(1 + (q-1)D)W^{-1} = W\varepsilon W^{-1} = E$.

Mit Induktion ergibt sich hier

$$E^n = G^n(1 + \Delta) \cdots (1 + q^{n-1}\Delta). \quad (3.49)$$

Definition

Die q -Exponentialpolynome der ersten Art sind definiert durch

$$\varphi_n(x) = \sum_k S[n, k] x^k. \quad (3.50)$$

Diese Folge beginnt mit

$$1, x, x + x^2, x + (2+q)x^2 + x^3, x + (3+3q+q^2)x^2 + (3+2q+q^2)x^3 + x^4, \dots$$

$$\text{Aus } \varphi_n(x) = \sum_k S[n, k] x^k = \sum_k (S[n-1, k-1] + [k]S[n-1, k]) x^k = x\varphi_{n-1}(x) + x\varphi'_{n-1}$$

ergibt sich

$$\varphi_n(x) = x\varphi_{n-1}(x) + x\varphi'_{n-1} = x(1+D)(\varphi_{n-1}(x)). \quad (3.51)$$

Mit Hilfe dieser Exponentialpolynome können wir auch die Potenzen des Operators $x(1+D)$ darstellen:

$$(x(1+D))^n = \sum_k \frac{\varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k. \quad (3.52)$$

Denn das stimmt für $n=1$. Wenn es für n stimmt, dann ergibt sich

$$\begin{aligned} (x(1+D))^{n+1} &= \sum_k \frac{\varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k (x(1+D)) = \sum_k \frac{\varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k (q^k x D^k + [k] D^{k-1})(1+D) \\ &= \sum_k \frac{q^k x \varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k + \sum_k \frac{[k] \varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k \\ &+ \sum_k \frac{x \varphi_n^{(k)}(x)}{[k-1]!} q^{\binom{k}{2}} x^{k-1} D^{k-1} + \sum_k \frac{\varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k+1}{2}} x^{k+1} D^{k+1}. \end{aligned}$$

Wenn wir gleiche Potenzen von D sammeln, so erhalten wir schließlich

$$\begin{aligned} (x(1+D))^{n+1} &= \sum_k \frac{[k]\varphi_n^{(k-1)}(x) + (q^k x + [k])\varphi_n^{(k)}(x) + q^k x \varphi_n^{(k+1)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k \\ &= \sum_k \frac{\varphi_{n+1}^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k D^k. \end{aligned}$$

Denn es gilt

$$\begin{aligned} \varphi_{n+1}^{(k)}(x) &= D^k x(1+D)(\varphi_n(x)) = (q^k x D^k + [k] D^{k-1})(1+D)(\varphi_n(x)) \\ &= [k]\varphi_n^{(k-1)}(x) + (q^k x + [k])\varphi_n^{(k)}(x) + q^k x \varphi_n^{(k+1)}(x). \end{aligned} \quad (3.53)$$

Wenn wir die Identität (3.52) auf $\varphi_m(x)$ anwenden, ergibt sich

$$\varphi_{m+n}(x) = (x(1+D))^n (\varphi_m(x)) = \sum_k \frac{\varphi_n^{(k)}(x)\varphi_m^{(k)}(x)}{[k]!} q^{\binom{k}{2}} x^k. \quad (3.54)$$

Daraus lässt sich sofort die so genannte Hankeldeterminante der $\varphi_n(x)$, nämlich

$\det(\varphi_{i+j}(x))_{i,j=0}^n$ berechnen:

Denn setzt man $a_{n,k}(x) = \frac{\varphi_n^{(k)}(x)}{[k]!}$, dann wird (3.54) zu

$$\varphi_{m+n}(x) = \sum_k a_{n,k}(x) a_{m,k}(x) q^{\binom{k}{2}} [k]! x^k.$$

Aus (3.53) ergibt sich

$$a_{n,k}(x) = a_{n-1,k-1}(x) + (q^k x + [k])a_{n-1,k}(x) + q^k [k+1] x a_{n-1,k+1}(x). \quad (3.55)$$

Dabei ist $a_{n,-1} = 0$ zu setzen.

Die untere Dreiecksmatrix $C_n = (a_{i,k}(x))_{i,k=0}^n$ hat in der Hauptdiagonale lauter Einser wegen

$\varphi_n^{(n)}(x) = [n]!$ und daher ist $\det(C_n) = 1$. Bezeichnet man mit D_n die Diagonalmatrix mit

$d_{i,i} = q^{\binom{i}{2}} [i]! x^i$, dann gilt

$$(\varphi_{i+j}(x))_{i,j=0}^n = C_n D_n C_n^t.$$

Daher ergibt sich für die Hankeldeterminante

$$\det(\varphi_{i+j}(x))_{i,j=0}^n = \det(C_n D_n C_n^t) = \det(D_n) = \prod_{i=0}^n [i]! q^{\binom{i}{2}} x^i. \quad (3.56)$$

Zum Beispiel ist $C_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ x & 1 & 0 \\ x^2+x & (q+1)x & 1 \end{pmatrix}$ und somit

$$\begin{pmatrix} 1 & x & x+x^2 \\ x & x+x^2 & x+(2+q)x^2+x^3 \\ x^2+x & x+(2+q)x^2+x^3 & x+(3+3q+q^2)x^2+(3+2q+q^2)x^3+x^4 \end{pmatrix} \\ = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ x & 1 & 0 \\ x^2+x & (q+1)x+1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & x & 0 \\ 0 & 0 & q(1+q)x^2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & x & x^2+x \\ 0 & 1 & (q+1)x+1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Nun wollen wir auch noch die Hankeldeterminante $\det(\varphi_{i+j+1}(x))_{i,j=0}^n$ berechnen.

Dazu setzen wir $C_n = (a_{i,k}(x))_{i,k=0}^n$ und $B_n = (a_{i+1,k}(x))_{i,k=0}^n$ und erhalten

$$(\varphi_{i+j+1}(x))_{i,j=0}^n = B_n D_n C_n^t.$$

Weiters ist $B_n = C_n J_n$, wobei

$$J_n = \begin{pmatrix} x & 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ x & qx+[1] & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & q[2]x & q^2x+[2] & 1 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & q^2[3]x & q^3x+[3] & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & q^n x + [n] \end{pmatrix}$$

ist. Daher ergibt sich $B_n = C_n J_n D_n C_n^t$. Wir müssen also nur mehr $\det(J_n)$ berechnen.

Wir behaupten, dass $j_n = \det(J_n) = q^{\binom{n+1}{2}} x^{n+1}$ ist. Nun ist $j_0 = x$, $j_1 = qx^2$ und wenn man nach der letzten Spalte entwickelt, ergibt sich $j_n = (q^n x + [n])j_{n-1} - q^{n-1}[n]xj_{n-2}$, woraus die Behauptung mit Induktion folgt.

Nun ist die Folge $(\varphi_n(x))$ durch diese Hankeldeterminanten eindeutig festgelegt, denn aus

$$\det(\varphi_0), \det(\varphi_1), \det \begin{pmatrix} \varphi_0 & \varphi_1 \\ \varphi_1 & \varphi_2 \end{pmatrix}, \det \begin{pmatrix} \varphi_1 & \varphi_2 \\ \varphi_2 & \varphi_3 \end{pmatrix}, \dots$$

kann man die φ_n der Reihe nach eindeutig berechnen, da alle Determinanten ungleich 0 sind.

Satz 3.8

Die Folge der Exponentialpolynome erster Art ist die eindeutig bestimmte Polynomfolge welche

$$\det(\varphi_{i+j}(x))_{i,j=0}^n = \prod_{i=0}^n [i]_q \binom{i}{2} x^i \quad (3.57)$$

und

$$\det(\varphi_{i+j+1}(x))_{i,j=0}^n = q^{\binom{n+1}{2}} x^{n+1} \prod_{i=0}^n [i]_q \binom{i}{2} x^i \quad (3.58)$$

erfüllt.

Wir hätten das Resultat über die Hankeldeterminante auch noch anders beweisen können. Betrachten wir bei festem a das lineare Funktional, das durch

$$F(\langle x \rangle_n) = a^n \quad (3.59)$$

definiert ist. Dann ist

$$F(x^n) = F\left(\sum_k S[n,k] \langle x \rangle_k\right) = \sum_k S[n,k] a^k = \varphi_n(a). \quad (3.60)$$

Für dieses Funktional gilt $F(\langle x \rangle_n p(x)) = F(T^n(1+\Delta)^n(p(x)))$

nach (3.46). Wegen $F(\langle x \rangle_n) = a^n$ ist $F(T\langle x \rangle_n) = F(\langle x \rangle_{n+1}) = a^{n+1} = aF(\langle x \rangle_n)$ und daher nach dem Linearisierungsprinzip $F(Tp(x)) = aF(p(x))$ für alle Polynome $p(x)$. Daraus folgt

$$F(\langle x \rangle_n p(x)) = F(T^n(1+\Delta)^n(p(x))) = a^n F((1+\Delta)^n(p(x))).$$

Speziell ist

$$F(\langle x \rangle_n \langle x \rangle_m) = F(T^n(1+\Delta)^n(\langle x \rangle_m)) = a^n F((1+\Delta)^n(\langle x \rangle_m)). \quad (3.61)$$

Wir betrachten nun die Polynome

$$h_n(x, a) = \frac{1}{e(a\Delta)}(\langle x \rangle_n) = \sum_k (-1)^k q^{\binom{k}{2}} \frac{a^k}{[k]!} \Delta^k(\langle x \rangle_n) = \sum_k (-1)^k q^{\binom{k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} a^k \langle x \rangle_{n-k}. \quad (3.62)$$

Diese sind ein q -Analogon der Poisson-Charlier Polynome.

Dann gilt

$$\begin{aligned} F(\langle x \rangle_n h_k(x, a)) &= F\left(\sum_j (-1)^j q^{\binom{j}{2}} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} a^j \langle x \rangle_{k-j} \langle x \rangle_n\right) = \sum_j (-1)^j q^{\binom{j}{2}} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} a^j F(\langle x \rangle_{k-j} \langle x \rangle_n) \\ &= a^k \sum_j (-1)^j q^{\binom{j}{2}} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} F((1+\Delta)^{k-j}(\langle x \rangle_n)). \end{aligned}$$

Nun gilt $(x \mp b)^n = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (a \mp b)^{n-k} (x \mp a)^k$ nach (1.20), also speziell für $x=0, b=-\Delta, a=1$

$$\sum_k (-1)^k q^{\binom{k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (1+\Delta)^{n-k} = q^{\binom{n}{2}} \Delta^n.$$

Daher ist

$$F(\langle x \rangle_n h_k(x, a)) = a^k F\left(\sum_j (-1)^j q^{\binom{j}{2}} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (1 + \Delta)^{k-j} (\langle x \rangle_n)\right) = a^k F\left(q^{\binom{k}{2}} \Delta^k (\langle x \rangle_n)\right) = [k]! \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} a^n q^{\binom{k}{2}}.$$

Daraus ergibt sich schließlich

Satz 3.9

Die q -Poisson-Charlier Polynome sind orthogonal bezüglich des linearen Funktional F , das durch $F(x^n) = \varphi_n(a)$ definiert ist. Genauer gilt

$$F(h_n(x, a) h_m(x, a)) = q^{\binom{n}{2}} a^n [n]! [n = m]. \quad (3.63)$$

Setzt man $h_n(x, a) = \sum_k d(n, k) x^k$, dann ist $d(n, n) = 1$ und $d(n, k) = 0$ für $k > n$.

Die Identität (3.63) schreibt sich dann in der Gestalt

$$F\left(\sum_{j,k} d(n, j) d(m, k) x^{j+k}\right) = \sum_{j,k} d(n, j) d(m, k) \varphi_{j+k}(a) = q^{\binom{n}{2}} a^n [n]! [n = m]. \quad (3.64)$$

Sei nun $H_n = (d(j, k))_{j,k=0}^n$. Dann ist H_n eine untere Dreiecksmatrix, wo in der Hauptdiagonale lauter Einser stehen. Daher ist also $\det(H_n) = 1$.

Die Gleichung (3.64) bedeutet, dass die Matrix $H_n (\varphi_{i+j}(a))_{i,j=0}^n H_n^t$ eine Diagonalmatrix ist,

wo in der Hauptdiagonale die Werte $q^{\binom{k}{2}} a^k [k]!$ stehen. Daraus ergibt sich wieder

$$\det(\varphi_{i+j}(a))_{i,j=0}^n = \prod_{i=0}^n [i]! q^{\binom{i}{2}} a^i.$$

Sei U der Operator, der durch $U(\langle x \rangle_n) = x^n, n \in \mathbb{N}$, definiert ist. Dann ist $\varphi_n(x) = U(x^n)$ und $UxU^{-1} = x(1 + D)$ sowie $U\Delta U^{-1} = D$.

Daraus können wir sofort eine Rekursionsformel für die q -Poisson-Charlier Polynome

$h_n(x, a)$ herleiten. Denn es ist $Uh_n(x, a) = (x \bar{-} a)^n$ und somit

$$\begin{aligned} Uxh_n(x, a) &= UxU^{-1}Uh_n(x, a) = x(1 + D)(x \bar{-} a)^n = x(x \bar{-} a)^n + [n]x(x \bar{-} a)^{n-1} \\ &= (x - q^n a)(x \bar{-} a)^n + q^n a(x \bar{-} a)^n + [n](x - q^{n-1} a)(x \bar{-} a)^{n-1} + [n]q^{n-1} a(x \bar{-} a)^{n-1} \\ &= (x \bar{-} a)^{n+1} + (q^n a + [n])(x \bar{-} a)^n + [n]q^{n-1} a(x \bar{-} a)^{n-1}. \end{aligned}$$

Somit ergibt sich, wenn wir U^{-1} auf beide Seiten anwenden,

$$h_{n+1}(x, a) = (x - aq^n - [n])h_n(x, a) - aq^{n-1}[n]h_{n-1}(x, a). \quad (3.65)$$

Der Operator U führt die Formel (3.26) in

$$\sum_k \binom{n}{k} (q-1)^k \varphi_k(x) = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^k x^k = r_n((q-1)x, 1)$$

über.

Nun rechnet man sofort nach, dass sich aus $\sum_k \binom{n}{k} a_k = b_n$ umgekehrt $a_n = \sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} b_k$ ergibt.

$$\text{Das folgt auch aus } x^n = ((1+x)-1)^n = \sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} (1+x)^k = \sum_{k,i} (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \binom{k}{i} x^i.$$

Denn man definiere ein lineares Funktional auf den Polynomen durch $F(x^n) = a_n$. Dann ist $b_n = F((1+x)^n)$.

Koeffizientenvergleich liefert

$$\sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \binom{k}{i} = [n=i]. \quad (3.66)$$

Daher ist

$$(q-1)^n \varphi_n(x) = \sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \sum_j (q-1)^j \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} x^j.$$

Wir hätten auch folgendermaßen argumentieren können:

$$\begin{aligned} (q-1)^n x^n &= ((1+(q-1)x)-1)^n = \sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} (1+(q-1)x)^k \\ &= \sum_{k,j} (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \begin{bmatrix} k \\ j \end{bmatrix} (q-1)^j \langle x \rangle_j. \end{aligned}$$

Wendet man darauf den Operator U an, so ergibt sich die obige Formel.

Daraus ergibt sich durch Koeffizientenvergleich eine weitere Formel für die q -Stirlingzahlen $S[n, k]$, die kein Analogon für $q=1$ besitzt:

Satz 3.10

Die q -Stirlingzahlen $S[n, k]$ sind charakterisiert durch

$$(q-1)^{n-i} S[n, i] = \sum_k (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \begin{bmatrix} k \\ i \end{bmatrix}. \quad (3.67)$$

Für $q=1$ reduziert sich das auf die triviale Formel (3.66).

Zum Beispiel ist

$$(q-1)^2 S[4,2] = \binom{4}{2} \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix} - \binom{4}{3} \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \end{bmatrix} + \binom{4}{4} \begin{bmatrix} 4 \\ 2 \end{bmatrix} = 6 - 4(1+q+q^2) + 1+q+2q^2+q^3+q^4$$

$$= 3 - 3q - 2q^2 + q^3 + q^4 = (q-1)^2 (3+3q+q^2).$$

Satz 3.11

Für die q -Stirlingzahlen der ersten Art existiert eine analoge Formel

$$(q-1)^{n-i} s[n,i] = \sum_k (-1)^{n-k} q^{\binom{n-k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} \begin{bmatrix} k \\ i \end{bmatrix}. \quad (3.68)$$

Zum Beweis gehen wir wieder von (3.26) aus. Wir erhalten

$$(1+(q-1)x)^n = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^k \sum_i s[k,i] x^i = \sum_i x^i \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^k s[k,i].$$

Vergleicht man auf beiden Seiten die Koeffizienten, so erhält man

$$\sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^{k-i} s[k,i] = \begin{bmatrix} n \\ i \end{bmatrix}. \quad (3.69)$$

Nun erinnern wir an die Formeln $x^n = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (x-1)^k$ und $(x-1)^n = \sum_k (-1)^{n-k} q^{\binom{n-k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} x^k$.

Wendet man darauf ein lineares Funktional F an, so ergibt sich $F(x^n) = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} F((x-1)^k)$

und $F((x-1)^n) = \sum_k (-1)^{n-k} q^{\binom{n-k}{2}} \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} F(x^k)$.

Definiert man also bei festem i ein lineares Funktional auf $\mathbb{C}(q)[x]$ durch

$$F((x-1)^k) = (q-1)^{k-i} s[k,i], \text{ so ergibt sich } F(x^n) = \sum_k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix} (q-1)^{k-i} s[k,i] = \begin{bmatrix} n \\ i \end{bmatrix}. \text{ Damit ergibt}$$

sich (3.68).

Abschließend wollen wir noch eine zweite Art von q -Exponentialpolynomen betrachten, nämlich

$$\Phi_n(x) = \sum_k S[n,k] q^{\binom{k}{2}} x^k. \quad (3.70)$$

Hier ergibt sich $\Phi_n(x) = x\Phi_{n-1}(qx) + x\Phi'_{n-1}(x) = x(D+\varepsilon)\Phi_{n-1}(x)$.

Aus $De(x) = e(x)D + e(x)\varepsilon$ ergibt sich $x(D+\varepsilon) = \frac{1}{e(x)}(xD)e(x)$.

Daher ist $\Phi_n(x) = (x(D+\varepsilon))^n(1) = \frac{1}{e(x)}(xD)^n e(x)(1) = \frac{1}{e(x)}(xD)^n(e(x))$.

Diese q -Exponentialpolynome der zweiten Art erfüllen also einerseits

$$(xD)^n(e(x)) = \Phi_n(x)e(x)$$

und andererseits die Formel von Dobinski

$$\Phi_n(x) = \frac{1}{e(x)} (xD)^n \left(\sum_k \frac{x^k}{[k]!} \right) = \frac{1}{e(x)} \sum_k \frac{[k]^n x^k}{[k]!}. \quad (3.71)$$

Es gilt

$$\Phi_{n+1}(x) = x \sum_k \binom{n}{k} q^k \Phi_k(x). \quad (3.72)$$

Denn wir haben schon weiter oben gezeigt, dass

$$(xD)^{n+1} = x(Dx)^n D = x(1 + qxD)^n D = x \sum_k \binom{n}{k} q^k (xD)^k D$$

gilt. Daher ist

$$\Phi_{n+1}(x) = \frac{1}{e(x)} (xD)^{n+1}(e(x)) = x \sum_k \binom{n}{k} q^k \frac{1}{e(x)} (xD)^k D(e(x)) = x \sum_k \binom{n}{k} q^k \Phi_k(x).$$

Für $x=1$ ergibt sich $B_n = \Phi_n(1) = \sum_k q^{\binom{k}{2}} S[n, k]$.

Das ist ein q -Analogon der Bellzahlen. Sie erfüllen also die Rekursion

$$B_{n+1} = \sum_k \binom{n}{k} q^k B_k. \quad (3.73)$$

Daraus lassen sich die ersten Werte sehr leicht berechnen:

$$(B_n)_{n \geq 0} = (1, 1, 1+q, 1+2q+q^2+q^3, 1+3q+3q^2+4q^3+2q^4+q^5+q^6, \dots).$$