

Algorithmen für q -holonome Funktionen und q -hypergeometrische Potenzreihen

Torsten Sprenger
Universität Kassel

CA-Tagung Kaiserslautern

30. Mai 2007

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 q -Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für q -holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung q -hypergeometrischer Lösungen von q -holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für q -hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package q FPS

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 *q*-Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für *q*-holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung *q*-hypergeometrischer Lösungen von *q*-holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für *q*-hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package *q*FPS

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 *q*-Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für *q*-holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung *q*-hypergeometrischer Lösungen von *q*-holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für *q*-hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package *q*FPS

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 *q*-Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für *q*-holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung *q*-hypergeometrischer Lösungen von *q*-holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für *q*-hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package *q*FPS

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 q -Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für q -holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung q -hypergeometrischer Lösungen von q -holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für q -hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package $qFPS$

Gliederung

- 1 Einleitung
- 2 q -Holonome Funktionen
- 3 Algorithmen für q -holonome Funktionen und Rekursionsgleichungen
- 4 Algorithmen zur Bestimmung q -hypergeometrischer Lösungen von q -holonomen Rekursionen
- 5 Algorithmus für q -hypergeometrische Potenzreihen
- 6 Maple-Package q FPS

Motivation zur q-Analysis

Analysis

$$\Delta_h f(x) = f(x+h) - f(x)$$

$$D_h f(x) = \frac{\Delta_h f(x)}{\Delta_h x} = \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

$$f'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} D_h f(x)$$



q-Analysis

$$\Delta_q f(x) = f(x) - f(qx)$$

$$D_q f(x) = \frac{\Delta_q f(x)}{\Delta_q x} = \frac{f(x) - f(qx)}{(1-q)x}$$

$$f'(x) = \lim_{q \rightarrow 1} D_q f(x)$$

Motivation zur q -Analysis

Analysis

$$\Delta_h f(x) = f(x+h) - f(x)$$

$$D_h f(x) = \frac{\Delta_h f(x)}{\Delta_h x} = \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

$$f'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} D_h f(x)$$



q -Analysis

$$\Delta_q f(x) = f(x) - f(qx)$$

$$D_q f(x) = \frac{\Delta_q f(x)}{\Delta_q x} = \frac{f(x) - f(qx)}{(1-q)x}$$

$$f'(x) = \lim_{q \rightarrow 1} D_q f(x)$$



Notation

Generalvoraussetzungen

- q : reelle Zahl zwischen 0 und 1
- \mathbb{K} : Körper der Charakteristik 0
- $\mathbb{F} = \mathbb{K}(q)$

q -Operatoren

- q -Shiftoperator ε_q

$$\varepsilon_q f(x) := f(qx)$$

- q -Differential- bzw. Hahnoperator D_q

$$D_q f(x) := \begin{cases} \frac{f(x) - f(qx)}{(1-q)x}, & x \neq 0 \\ \lim_{t \rightarrow 0} D_q f(t), & x = 0 \end{cases}$$

$D_q f(x)$ nennt man q -Ableitung von $f(x)$.

Notation

Generalvoraussetzungen

- q : reelle Zahl zwischen 0 und 1
- \mathbb{K} : Körper der Charakteristik 0
- $\mathbb{F} = \mathbb{K}(q)$

q -Operatoren

- q -Shiftoperator ε_q

$$\varepsilon_q f(x) := f(qx)$$

- q -Differential- bzw. Hahnoperator D_q

$$D_q f(x) := \begin{cases} \frac{f(x) - f(qx)}{(1-q)x}, & x \neq 0 \\ \lim_{t \rightarrow 0} D_q f(t), & x = 0 \end{cases}$$

$D_q f(x)$ nennt man q -Ableitung von $f(x)$.

Elementare Definitionen

q-Hypergeometrische Terme

Einen Term $f(x)$ nennt man *q-hypergeometrisch*, wenn

$$\frac{\varepsilon_q f(x)}{f(x)} = \frac{f(qx)}{f(x)} = r(x) \in \mathbb{F}(x)$$

gilt. Die Funktion $r(x)$ nennt man *q-Zertifikat* von $f(x)$.

q-Hypergeometrische Potenzreihen

Eine Potenzreihe $\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ nennt man *q-hypergeometrisch*, wenn der Koeffizient a_k *q-hypergeometrisch* ist, d.h. wenn

$$\frac{a_{k+1}}{a_k} \in \mathbb{F}(q^k)$$

gilt.

Elementare Definitionen

q-Hypergeometrische Terme

Einen Term $f(x)$ nennt man *q-hypergeometrisch*, wenn

$$\frac{\varepsilon_q f(x)}{f(x)} = \frac{f(qx)}{f(x)} = r(x) \in \mathbb{F}(x)$$

gilt. Die Funktion $r(x)$ nennt man *q-Zertifikat* von $f(x)$.

q-Hypergeometrische Potenzreihen

Eine Potenzreihe $\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ nennt man *q-hypergeometrisch*, wenn der Koeffizient a_k *q-hypergeometrisch* ist, d.h. wenn

$$\frac{a_{k+1}}{a_k} \in \mathbb{F}(q^k)$$

gilt.

q-Funktionen

Einfache & spezielle q-Funktionen

- q-basische Zahl: $[n]_q := \frac{1-q^n}{1-q}, \quad n \in \mathbb{Z}$

- q-Fakultät: $[n]_q! := \begin{cases} [n]_q \cdot [n-1]_q \cdot \dots \cdot [1]_q, & n \in \mathbb{N} \\ 1, & n = 0 \end{cases}$

- q-Pochhammersymbol:

$$(a; q)_k := \begin{cases} (1-a) \cdot (1-aq) \cdot \dots \cdot (1-aq^{k-1}), & k \in \mathbb{N} \\ 1, & k = 0 \\ \frac{1}{(1-aq^{-1}) \cdot (1-aq^{-2}) \cdot \dots \cdot (1-aq^k)}, & k \in -\mathbb{N} \end{cases}$$

- q-Binomialkoeffizient: $\begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q := \frac{(q; q)_n}{(q; q)_k (q; q)_{n-k}}, \quad n, k \in \mathbb{N}_0$

q-Funktionen

Einfache & spezielle q-Funktionen

- q-basische Zahl: $[n]_q := \frac{1-q^n}{1-q}, \quad n \in \mathbb{Z}$

- q-Fakultät: $[n]_q! := \begin{cases} [n]_q \cdot [n-1]_q \cdot \dots \cdot [1]_q, & n \in \mathbb{N} \\ 1, & n = 0 \end{cases}$

- q-Pochhammersymbol:

$$(a; q)_k := \begin{cases} (1-a) \cdot (1-aq) \cdot \dots \cdot (1-aq^{k-1}), & k \in \mathbb{N} \\ 1, & k = 0 \\ \frac{1}{(1-aq^{-1}) \cdot (1-aq^{-2}) \cdot \dots \cdot (1-aq^k)}, & k \in -\mathbb{N} \end{cases}$$

- q-Binomialkoeffizient: $\begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q := \frac{(q; q)_n}{(q; q)_k (q; q)_{n-k}}, \quad n, k \in \mathbb{N}_0$

q-Funktionen

Einfache & spezielle q-Funktionen

- q-basische Zahl: $[n]_q := \frac{1-q^n}{1-q}, \quad n \in \mathbb{Z}$

- q-Fakultät: $[n]_q! := \begin{cases} [n]_q \cdot [n-1]_q \cdot \dots \cdot [1]_q, & n \in \mathbb{N} \\ 1, & n = 0 \end{cases}$

- q-Pochhammersymbol:

$$(a; q)_k := \begin{cases} (1-a) \cdot (1-aq) \cdot \dots \cdot (1-aq^{k-1}), & k \in \mathbb{N} \\ 1, & k = 0 \\ \frac{1}{(1-aq^{-1}) \cdot (1-aq^{-2}) \cdot \dots \cdot (1-aq^k)}, & k \in -\mathbb{N} \end{cases}$$

- q-Binomialkoeffizient: $\begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q := \frac{(q; q)_n}{(q; q)_k (q; q)_{n-k}}, \quad n, k \in \mathbb{N}_0$

q-Funktionen

Einfache & spezielle q-Funktionen

- q-basische Zahl: $[n]_q := \frac{1-q^n}{1-q}, \quad n \in \mathbb{Z}$

- q-Fakultät: $[n]_q! := \begin{cases} [n]_q \cdot [n-1]_q \cdot \dots \cdot [1]_q, & n \in \mathbb{N} \\ 1, & n = 0 \end{cases}$

- q-Pochhammersymbol:

$$(a; q)_k := \begin{cases} (1-a) \cdot (1-aq) \cdot \dots \cdot (1-aq^{k-1}), & k \in \mathbb{N} \\ 1, & k = 0 \\ \frac{1}{(1-aq^{-1}) \cdot (1-aq^{-2}) \cdot \dots \cdot (1-aq^k)}, & k \in -\mathbb{N} \end{cases}$$

- q-Binomialkoeffizient: $\begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q := \frac{(q; q)_n}{(q; q)_k (q; q)_{n-k}}, \quad n, k \in \mathbb{N}_0$

q-Funktionen

Einfache & spezielle q-Funktionen

- q-basische Zahl: $[n]_q := \frac{1-q^n}{1-q}, \quad n \in \mathbb{Z}$

- q-Fakultät: $[n]_q! := \begin{cases} [n]_q \cdot [n-1]_q \cdot \dots \cdot [1]_q, & n \in \mathbb{N} \\ 1, & n = 0 \end{cases}$

- q-Pochhammersymbol:

$$(a; q)_k := \begin{cases} (1-a) \cdot (1-aq) \cdot \dots \cdot (1-aq^{k-1}), & k \in \mathbb{N} \\ 1, & k = 0 \\ \frac{1}{(1-aq^{-1}) \cdot (1-aq^{-2}) \cdot \dots \cdot (1-aq^k)}, & k \in -\mathbb{N} \end{cases}$$

- q-Binomialkoeffizient: $\begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q := \frac{(q; q)_n}{(q; q)_k (q; q)_{n-k}}, \quad n, k \in \mathbb{N}_0$

q-Funktionen

Verallgemeinerte q-hypergeometrische Funktion

Verallgemeinerte q-hypergeometrische Funktion:

$${}_r\phi_s \left(\begin{matrix} a_1, \dots, a_r \\ b_1, \dots, b_s \end{matrix} \middle| q; x \right) := \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(a_1; q)_k \cdots (a_r; q)_k}{(b_1; q)_k \cdots (b_s; q)_k} \frac{x^k}{(q; q)_k} \left((-1)^k q^{\binom{k}{2}} \right)^{1+s-r}$$

q-Exponentialfunktionen (Askey-Scheme [KS98])

- kleine q-Exponentialfunktion:

$$\exp_q(x) := {}_1\phi_0 \left(\begin{matrix} 0 \\ - \end{matrix} \middle| q; x \right) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{(q; q)_k} x^k$$

- große q-Exponentialfunktion:

$$\text{Exp}_q(x) := {}_0\phi_0 \left(\begin{matrix} - \\ - \end{matrix} \middle| q; -x \right) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{q^{\binom{k}{2}}}{(q; q)_k} x^k$$

q-Funktionen

Verallgemeinerte q-hypergeometrische Funktion

Verallgemeinerte q-hypergeometrische Funktion:

$${}_r\phi_s \left(\begin{matrix} a_1, \dots, a_r \\ b_1, \dots, b_s \end{matrix} \middle| q; x \right) := \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(a_1; q)_k \cdots (a_r; q)_k}{(b_1; q)_k \cdots (b_s; q)_k} \frac{x^k}{(q; q)_k} \left((-1)^k q^{\binom{k}{2}} \right)^{1+s-r}$$

q-Exponentialfunktionen (Askey-Scheme [KS98])

- kleine q-Exponentialfunktion:

$$\exp_q(x) := {}_1\phi_0 \left(\begin{matrix} 0 \\ - \end{matrix} \middle| q; x \right) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{(q; q)_k} x^k$$

- große q-Exponentialfunktion:

$$\text{Exp}_q(x) := {}_0\phi_0 \left(\begin{matrix} - \\ - \end{matrix} \middle| q; -x \right) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{q^{\binom{k}{2}}}{(q; q)_k} x^k$$

q-Funktionen

q-Trigonometrische Funktionen (Askey-Scheme [KS98])

- kleine q-Sinusfunktion:

$$\sin_q(x) := \frac{\exp_q(ix) - \exp_q(-ix)}{2i} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(q; q)_{2k+1}} x^{2k+1}$$

- große q-Sinusfunktion:

$$\text{Sin}_q(x) := \frac{\text{Exp}_q(ix) - \text{Exp}_q(-ix)}{2i} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k q^{k(2k+1)}}{(q; q)_{2k+1}} x^{2k+1}$$

- kleine q-Cosinusfunktion:

$$\cos_q(x) := \frac{\exp_q(ix) + \exp_q(-ix)}{2} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(q; q)_{2k}} x^{2k}$$

- große q-Cosinusfunktion:

$$\text{Cos}_q(x) := \frac{\text{Exp}_q(ix) + \text{Exp}_q(-ix)}{2} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k q^{k(2k-1)}}{(q; q)_{2k}} x^{2k}$$

q-Funktionen

q-Trigonometrische Funktionen (Askey-Scheme [KS98])

- kleine q-Sinusfunktion:

$$\sin_q(x) := \frac{\exp_q(ix) - \exp_q(-ix)}{2i} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(q; q)_{2k+1}} x^{2k+1}$$

- große q-Sinusfunktion:

$$\text{Sin}_q(x) := \frac{\text{Exp}_q(ix) - \text{Exp}_q(-ix)}{2i} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k q^{k(2k+1)}}{(q; q)_{2k+1}} x^{2k+1}$$

- kleine q-Cosinusfunktion:

$$\cos_q(x) := \frac{\exp_q(ix) + \exp_q(-ix)}{2} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(q; q)_{2k}} x^{2k}$$

- große q-Cosinusfunktion:

$$\text{Cos}_q(x) := \frac{\text{Exp}_q(ix) + \text{Exp}_q(-ix)}{2} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k q^{k(2k-1)}}{(q; q)_{2k}} x^{2k}$$

q-Ableitungen und q-Shifts

Beispiele von q-Ableitungen und q-Shifts

- Potenzen:

$$D_q x^k = [k]_q x^{k-1} \quad \text{und} \quad \varepsilon_q x^k = q^k x^k$$

- q-Pochhammersymbol:

$$D_q (x; q)_k = \frac{[k]_q}{x-1} (x; q)_k \quad \text{und} \quad \varepsilon_q (x; q)_k = \frac{1-xq^k}{1-x} (x; q)_k$$

- kleine q-Exponentialfunktion:

$$D_q \exp_q(x) = \frac{1}{1-q} \exp_q(x) \quad \text{und} \quad \varepsilon_q \exp_q(x) = (1-x) \exp_q(x)$$

q-Ableitungen und q-Shifts

Beispiele von q-Ableitungen und q-Shifts

- Potenzen:

$$D_q x^k = [k]_q x^{k-1} \quad \text{und} \quad \varepsilon_q x^k = q^k x^k$$

- q-Pochhammersymbol:

$$D_q (x; q)_k = \frac{[k]_q}{x-1} (x; q)_k \quad \text{und} \quad \varepsilon_q (x; q)_k = \frac{1-xq^k}{1-x} (x; q)_k$$

- kleine q-Exponentialfunktion:

$$D_q \exp_q(x) = \frac{1}{1-q} \exp_q(x) \quad \text{und} \quad \varepsilon_q \exp_q(x) = (1-x) \exp_q(x)$$

q-Ableitungen und q-Shifts

Beispiele von q-Ableitungen und q-Shifts

- Potenzen:

$$D_q x^k = [k]_q x^{k-1} \quad \text{und} \quad \varepsilon_q x^k = q^k x^k$$

- q-Pochhammersymbol:

$$D_q (x; q)_k = \frac{[k]_q}{x-1} (x; q)_k \quad \text{und} \quad \varepsilon_q (x; q)_k = \frac{1-xq^k}{1-x} (x; q)_k$$

- kleine q-Exponentialfunktion:

$$D_q \exp_q(x) = \frac{1}{1-q} \exp_q(x) \quad \text{und} \quad \varepsilon_q \exp_q(x) = (1-x) \exp_q(x)$$

Konversionen zwischen *q*-Operatoren

Konversionsformeln

Es existieren folgende Zusammenhänge zwischen höheren *q*-Ableitungen und höheren *q*-Shifts

$$\varepsilon_q^{(n)} f(x) = \sum_{k=0}^n (-1)^k (1-q)^k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q q^{\binom{k}{2}} x^k D_q^{(k)} f(x)$$

$$D_q^{(n)} f(x) = \frac{1}{(1-q)^n x^n} \sum_{k=0}^n (-1)^k \begin{bmatrix} n \\ k \end{bmatrix}_q q^{\binom{k}{2} - (n-1)k} \varepsilon_q^{(k)} f(x).$$

q-Holonome Differentialgleichungen und Rekursionen

q-Holonome Differentialgleichung

Unter einer *q*-holonomen Differentialgleichung für eine Funktion $f(x)$ versteht man eine Gleichung der Form

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) D_q^{(k)} f(x) = 0,$$

die linear und homogen ist und Koeffizienten $a_k(x)$ aus $\mathbb{F}[x]$ hat.

q-Holonome Rekursionsgleichung

Unter einer *q*-holonomen Rekursionsgleichung für eine Funktion $f(x)$ versteht man eine Gleichung der Form

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^{(k)} f(x) = 0,$$

die linear und homogen ist und Koeffizienten $a_k(x)$ aus $\mathbb{F}[x]$ hat.

q-Holonome Differentialgleichungen und Rekursionen

q-Holonome Differentialgleichung

Unter einer *q*-holonomen Differentialgleichung für eine Funktion $f(x)$ versteht man eine Gleichung der Form

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) D_q^{(k)} f(x) = 0,$$

die linear und homogen ist und Koeffizienten $a_k(x)$ aus $\mathbb{F}[x]$ hat.

q-Holonome Rekursionsgleichung

Unter einer *q*-holonomen Rekursionsgleichung für eine Funktion $f(x)$ versteht man eine Gleichung der Form

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^{(k)} f(x) = 0,$$

die linear und homogen ist und Koeffizienten $a_k(x)$ aus $\mathbb{F}[x]$ hat.

q-Holonome Funktionen

q-Holonome Funktionen

Wir nennen $f(x)$ eine *q-holonome Funktion*, wenn sie eine *q-holonome Differentialgleichung* (bzw. Rekursionsgleichung) erfüllt.

Beispiele q-holonomer Funktionen

$f(x)$	q-Differentialgleichung für $f(x)$ (linke Seite)
x^k	$(q - 1)x D_q f(x) + (1 - q^k) f(x)$
$(x; q)_k$	$(q - 1)(x - 1) D_q f(x) + (1 - q^k) f(x)$
$\exp_q(x)$	$(q - 1) D_q f(x) + f(x)$
$\text{Exp}_q(x)$	$(q - 1)(x + 1) D_q f(x) + f(x)$
$\sin_q(x)$	$(q - 1)^2 D_q^2 f(x) + f(x)$
$\text{Sin}_q(x)$	$(q - 1)^2(1 + x^2 q^2) D_q^2 f(x) + qx(q - 1)(q + 1) D_q f(x) + qf(x)$
$\cos_q(x)$	$(q - 1)^2 D_q^2 f(x) + f(x)$
$\text{Cos}_q(x)$	$(q - 1)^2(1 + x^2 q^2) D_q^2 f(x) + qx(q - 1)(q + 1) D_q f(x) + qf(x)$

q-Holonome Funktionen

q-Holonome Funktionen

Wir nennen $f(x)$ eine *q-holonome Funktion*, wenn sie eine *q-holonome Differentialgleichung* (bzw. Rekursionsgleichung) erfüllt.

Beispiele q-holonomer Funktionen

$f(x)$	q-Differentialgleichung für $f(x)$ (linke Seite)
x^k	$(q - 1)x D_q f(x) + (1 - q^k) f(x)$
$(x; q)_k$	$(q - 1)(x - 1) D_q f(x) + (1 - q^k) f(x)$
$\exp_q(x)$	$(q - 1) D_q f(x) + f(x)$
$\text{Exp}_q(x)$	$(q - 1)(x + 1) D_q f(x) + f(x)$
$\sin_q(x)$	$(q - 1)^2 D_q^2 f(x) + f(x)$
$\text{Sin}_q(x)$	$(q - 1)^2(1 + x^2 q^2) D_q^2 f(x) + qx(q - 1)(q + 1) D_q f(x) + qf(x)$
$\cos_q(x)$	$(q - 1)^2 D_q^2 f(x) + f(x)$
$\text{Cos}_q(x)$	$(q - 1)^2(1 + x^2 q^2) D_q^2 f(x) + qx(q - 1)(q + 1) D_q f(x) + qf(x)$

Algorithmen für q -holonome Funktionen

Algorithmen zur Bestimmung q -holonomer Differentialgleichungen

Koepf, Rajković und Marinković stellen in [KRM07] einige Algorithmen vor, die das Ziel haben, q -Differentialgleichungen aufzustellen.

q -Rekursionsgleichungen statt q -Differentialgleichungen

Betrachtet man an Stelle von q -Ableitungen q -Shifts, so werden q -holonome Rekursionsgleichungen als Resultate geliefert, die man aber leicht mittels Konversionsformeln in q -holonome Differentialgleichungen überführen kann.

Vorteile von q -Shifts gegenüber q -Ableitungen:

- einfacher zu bestimmen

• $(f(x))^{(k)}$ ist ein Polynom in x für ein gegebenes k und $f(x)$ gegeben

• $(f(x))^{(k)}$ ist ein Polynom in x für ein gegebenes k und $f(x)$ gegeben

Algorithmen für *q*-holonome Funktionen

Algorithmen zur Bestimmung *q*-holonomer Differentialgleichungen

Koepf, Rajković und Marinković stellen in [KRM07] einige Algorithmen vor, die das Ziel haben, *q*-Differentialgleichungen aufzustellen.

q-Rekursionsgleichungen statt *q*-Differentialgleichungen

Betrachtet man an Stelle von *q*-Ableitungen *q*-Shifts, so werden *q*-holonome Rekursionsgleichungen als Resultate geliefert, die man aber leicht mittels Konversionsformeln in *q*-holonome Differentialgleichungen überführen kann.

Vorteile von *q*-Shifts gegenüber *q*-Ableitungen:

- einfacher zu bestimmen
- $\varepsilon_q(f(x) \cdot g(x)) = \varepsilon_q f(x) \cdot \varepsilon_q g(x)$ im Gegensatz zu den Produktregeln für D_q

Algorithmen für *q*-holonome Funktionen

Algorithmen zur Bestimmung *q*-holonomer Differentialgleichungen

Koepf, Rajković und Marinković stellen in [KRM07] einige Algorithmen vor, die das Ziel haben, *q*-Differentialgleichungen aufzustellen.

q-Rekursionsgleichungen statt *q*-Differentialgleichungen

Betrachtet man an Stelle von *q*-Ableitungen *q*-Shifts, so werden *q*-holonome Rekursionsgleichungen als Resultate geliefert, die man aber leicht mittels Konversionsformeln in *q*-holonome Differentialgleichungen überführen kann.

Vorteile von *q*-Shifts gegenüber *q*-Ableitungen:

- einfacher zu bestimmen
- $\varepsilon_q(f(x) \cdot g(x)) = \varepsilon_q f(x) \cdot \varepsilon_q g(x)$ im Gegensatz zu den Produktregeln für D_q

Algorithmen für *q*-holonome Funktionen

Algorithmen zur Bestimmung *q*-holonomer Differentialgleichungen

Koepf, Rajković und Marinković stellen in [KRM07] einige Algorithmen vor, die das Ziel haben, *q*-Differentialgleichungen aufzustellen.

q-Rekursionsgleichungen statt *q*-Differentialgleichungen

Betrachtet man an Stelle von *q*-Ableitungen *q*-Shifts, so werden *q*-holonome Rekursionsgleichungen als Resultate geliefert, die man aber leicht mittels Konversionsformeln in *q*-holonome Differentialgleichungen überführen kann.

Vorteile von *q*-Shifts gegenüber *q*-Ableitungen:

- einfacher zu bestimmen
- $\varepsilon_q(f(x) \cdot g(x)) = \varepsilon_q f(x) \cdot \varepsilon_q g(x)$ im Gegensatz zu den Produktregeln für D_q

q-Holonome Rekursionsgleichungen

Bestimmung einer q-holonomen Rekursion für $f(x)$ aus deren q-Shifts

Eingabe : Funktion $f(x)$ und obere Schranke MAXREORDER

Ausgabe : q-Holonome Rekursionsgleichung für $f(x)$ minimaler Ordnung

```
1 begin
2    $n \leftarrow 1$ 
3   while  $n \leq \text{MAXREORDER}$  do
4      $RE \leftarrow \varepsilon_q^{(n)} f(x) + A_{n-1}(x) \varepsilon_q^{(n-1)} f(x) + \dots + A_0(x) f(x)$ 
5     Zerlege  $RE$  in eine Summe linear unabhängiger Terme über  $\mathbb{F}(x)$ .
6     if Anzahl der linear unabhängigen Terme =  $n$  then
7       Setze die Koeffizienten der linear unabhängigen Terme Null.
8       Löse das resultierende lineare Gleichungssystem mit  $n$ 
9       Gleichungen nach  $A_0(x), \dots, A_{n-1}(x)$  über  $\mathbb{F}(x)$ .
10      return  $\varepsilon_q^{(n)} F(x) + A_{n-1}(x) \varepsilon_q^{(n-1)} F(x) + \dots + A_0(x) F(x) = 0$ 
11    end
12     $n \leftarrow n + 1$ 
13  end
14  return „Es existiert keine q-holonome Rekursionsgleichung mit Ordnung
     $\leq \text{MAXREORDER}$ .“
end
```

q-Holonome Rekursionsgleichungen

Bestimmung einer *q*-holonomen Rekursionsgleichung einer verallgemeinerten *q*-hypergeometrischen Funktion

Die verallgemeinerte *q*-hypergeometrische Funktion

$${}_r\phi_s \left(\begin{matrix} \mathbf{a} \\ \mathbf{b} \end{matrix} \middle| q; x \right) = {}_r\phi_s \left(\begin{matrix} a_1, \dots, a_r \\ b_1, \dots, b_s \end{matrix} \middle| q; x \right)$$

erfüllt die *q*-holonome Rekursionsgleichung

$$\left((-1)^{s+1} q^{r-m} x \varepsilon_q^{(1+s-m)} \left(\prod_{i=1}^r (1 - a_i \varepsilon_q) \right) \right. \\ \left. + (-1)^r (\varepsilon_q - 1) \varepsilon_q^{(r-m)} \left(\prod_{j=1}^s (1 - q^{-1} b_j \varepsilon_q) \right) \right) {}_r\phi_s \left(\begin{matrix} \mathbf{a} \\ \mathbf{b} \end{matrix} \middle| q; x \right) = 0$$

der Ordnung $\max(r, s + 1)$, wobei $m = \min(r, s + 1)$ ist.

Der Summenalgorithmus

Bestimmung einer q -holomonen Rekursionsgleichung, die als Lösung die Summe der Lösungen zweier q -holonomer Rekursionsgleichungen besitzt

Eingabe : $\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^k f(x) = 0$ der Ordnung n für $f(x)$ und
 $\sum_{k=0}^m b_k(x) \varepsilon_q^k g(x) = 0$ der Ordnung m für $g(x)$

Ausgabe : q -Holomome Rekursionsgleichung, die gültig für die Summe $f(x) + g(x)$ ist (mit Ordnung höchstens $n + m$)

```

1 begin
2   for  $i \leftarrow \max(n, m)$  to  $n + m$  do
3      $RE \leftarrow \sum_{k=0}^i A_k(x) \varepsilon_q^k (f(x) + g(x))$ 
4      $RE \leftarrow$  Reduziere  $RE$  mit  $\varepsilon_q^n f(x) \rightarrow -\sum_{k=0}^{n-1} \frac{a_k(x)}{a_n(x)} \varepsilon_q^k f(x)$ 
5      $RE \leftarrow$  Reduziere  $RE$  mit  $\varepsilon_q^m g(x) \rightarrow -\sum_{k=0}^{m-1} \frac{b_k(x)}{b_m(x)} \varepsilon_q^k g(x)$ 
6     Setze die Koeffizienten von  $f(x), \dots, \varepsilon_q^{n-1} f(x)$  und  $g(x), \dots, \varepsilon_q^{m-1} g(x)$ 
       von  $RE$  Null.
7     Löse das resultierende lineare Gleichungssystem mit  $n + m$  Gleichungen
       nach  $A_0(x), \dots, A_i(x)$  über  $\mathbb{F}(x)$ .
8     if eine nichttriviale Lösung existiert then
9       | return  $\sum_{k=0}^i A_k(x) \varepsilon_q^k F(x) = 0$ 
10    end
11  end
12 end
  
```

Der Produktalgorithmus

Bestimmung einer q -holomonen Rekursionsgleichung, die als Lösung das Produkt der Lösungen zweier q -holonomer Rekursionsgleichungen besitzt

Eingabe : $\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^k f(x) = 0$ der Ordnung n für $f(x)$ und
 $\sum_{k=0}^m b_k(x) \varepsilon_q^k g(x) = 0$ der Ordnung m für $g(x)$

Ausgabe : q -Holomome Rekursionsgleichung, die gültig für das Produkt $f(x) \cdot g(x)$ ist
 (mit Ordnung höchstens $n \cdot m$)

```

1 begin
2   for  $i \leftarrow \max(n, m)$  to  $n \cdot m$  do
3      $RE \leftarrow \sum_{k=0}^i A_k(x) \varepsilon_q^k (f(x) \cdot g(x))$ 
4      $RE \leftarrow$  Reduziere  $RE$  mit  $\varepsilon_q^n f(x) \rightarrow -\sum_{k=0}^{n-1} \frac{a_k(x)}{a_n(x)} \varepsilon_q^k f(x)$ 
5      $RE \leftarrow$  Reduziere  $RE$  mit  $\varepsilon_q^m g(x) \rightarrow -\sum_{k=0}^{m-1} \frac{b_k(x)}{b_m(x)} \varepsilon_q^k g(x)$ 
6     Setze die Koeffizienten von  $\varepsilon_q^i f(x) \cdot \varepsilon_q^j g(x)$ 
       ( $i = 0, \dots, n-1, j = 0, \dots, m-1$ ) von  $RE$  Null.
7     Löse das resultierende lineare Gleichungssystem mit  $n \cdot m$  Gleichungen
       nach  $A_0(x), \dots, A_i(x)$  über  $\mathbb{F}(x)$ .
8     if eine nichttriviale Lösung existiert then
9       | return  $\sum_{k=0}^i A_k(x) \varepsilon_q^k F(x) = 0$ 
10    end
11  end
12 end
```

Der *q*-Petkovšek-Algorithmus

q-Normalform für rationale Funktionen

Sei $r(x) \in \mathbb{F}(x)$. Dann besitzt $r(x)$ die *q*-Normalform

$$r(x) = z \frac{\alpha(qx) \beta(x)}{\alpha(x) \gamma(x)}$$

mit $z \in \mathbb{F}$, $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{F}[x]$ normiert und gewissen weiteren Eigenschaften.

Idee des *q*-Petkovšek-Algorithmus

Sei

$$\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^k f(x) = 0$$

eine *q*-holonome Rekursionsgleichung und $r(x) \in \mathbb{F}(x)$ ein *q*-Zertifikat einer *q*-hypergeometrischen Lösung. Dann gilt für $r(x) = z \frac{\alpha(qx) \beta(x)}{\alpha(x) \gamma(x)}$

$$\beta(x) \mid a_0(x) \quad \text{und} \quad \gamma(x) \mid a_n(q^{1-n}x).$$

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Der Van-Hoeij-Algorithmus

In [Hoe98] entwickelte Mark Van Hoeij einen neuen Algorithmus zur Bestimmung von hypergeometrischen Lösung von holonomen Rekursionsgleichungen.

Vorteile des Van-Hoeij-Algorithmus gegenüber des einfachen Petkovšek-Algorithmus:

- Hohe Effizienz
- Unnötige Körpererweiterungen werden vermieden

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Derzeitige Entwicklung einer q -Variante des Van-Hoeij-Algorithmus

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Der Van-Hoeij-Algorithmus

In [Hoe98] entwickelte Mark Van Hoeij einen neuen Algorithmus zur Bestimmung von hypergeometrischen Lösung von holonomen Rekursionsgleichungen.

Vorteile des Van-Hoeij-Algorithmus gegenüber des einfachen Petkovšek-Algorithmus:

- Hohe Effizienz
- Unnötige Körpererweiterungen werden vermieden

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Derzeitige Entwicklung einer q -Variante des Van-Hoeij-Algorithmus

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Der Van-Hoeij-Algorithmus

In [Hoe98] entwickelte Mark Van Hoeij einen neuen Algorithmus zur Bestimmung von hypergeometrischen Lösung von holonomen Rekursionsgleichungen.

Vorteile des Van-Hoeij-Algorithmus gegenüber des einfachen Petkovšek-Algorithmus:

- Hohe Effizienz
- Unnötige Körpererweiterungen werden vermieden

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Derzeitige Entwicklung einer q -Variante des Van-Hoeij-Algorithmus

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Der Van-Hoeij-Algorithmus

In [Hoe98] entwickelte Mark Van Hoeij einen neuen Algorithmus zur Bestimmung von hypergeometrischen Lösung von holonomen Rekursionsgleichungen.

Vorteile des Van-Hoeij-Algorithmus gegenüber des einfachen Petkovšek-Algorithmus:

- Hohe Effizienz
- Unnötige Körpererweiterungen werden vermieden

Der q -Van-Hoeij-Algorithmus

Derzeitige Entwicklung einer q -Variante des Van-Hoeij-Algorithmus

Konversionen zwischen q -Rekursionen

Bestimmung einer q -holonomen Rekursion für die Koeffizienten einer q -hypergeometrischen Potenzreihe von $f(x)$ aus einer q -holonomen Rekursion von $f(x)$

Eingabe : Eine q -holonome Rekursion $\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^k f(x) = 0$ für
 $f(x) = \sum_{j=0}^{\infty} c_j x^j$ mit $\frac{c_{j+1}}{c_j} \in \mathbb{F}(q^j)$

Ausgabe : Eine q -holonome Rekursion $\sum_{j=0}^m \tilde{a}_j(q^j) c_j = 0$

1 **begin**

2 | Bringe die gegebene Rekursion in expandierte Form.

3 | Führe die formale Substitution $x^i \varepsilon_q^k f(x) \rightarrow q^{-ik} (q^j)^k c_{j-i}$ durch.

4 | **return** die resultierende q -holonome Rekursion für c_j

5 **end**

Bemerkung

Die Ordnung der q -Rekursionsgleichung für die Koeffizienten der q -Reihenentwicklung ist beschränkt durch das Maximum der Grade der Koeffizientenpolynome der betrachteten q -holonomen Rekursionsgleichung.

Konversionen zwischen q -Rekursionen

Bestimmung einer q -holonomen Rekursion für die Koeffizienten einer q -hypergeometrischen Potenzreihe von $f(x)$ aus einer q -holonomen Rekursion von $f(x)$

Eingabe : Eine q -holonome Rekursion $\sum_{k=0}^n a_k(x) \varepsilon_q^k f(x) = 0$ für $f(x) = \sum_{j=0}^{\infty} c_j x^j$ mit $\frac{c_{j+1}}{c_j} \in \mathbb{F}(q^j)$

Ausgabe : Eine q -holonome Rekursion $\sum_{j=0}^m \tilde{a}_j(q^j) c_j = 0$

1 **begin**

2 | Bringe die gegebene Rekursion in expandierte Form.

3 | Führe die formale Substitution $x^i \varepsilon_q^k f(x) \rightarrow q^{-ik} (q^j)^k c_{j-i}$ durch.

4 | **return** die resultierende q -holonome Rekursion für c_j

5 **end**

Bemerkung

Die Ordnung der q -Rekursionsgleichung für die Koeffizienten der q -Reihenentwicklung ist beschränkt durch das Maximum der Grade der Koeffizientenpolynome der betrachteten q -holonomen Rekursionsgleichung.

Der q -FPS-Algorithmus

Der FPS-Algorithmus

Wolfram Koepf präsentierte im heutigen Hauptvortrag (bzw. in [Koe92]) einen Algorithmus, mit dem man zu einer holonomen Funktion die zugehörige formale Potenzreihe (FPS - Formal Power Series) bestimmen kann.

Bestimmung einer q -hypergeometrischen Potenzreihe für eine q -holonome Funktion

Eingabe : Eine q -holonome Funktion $f(x)$

Ausgabe : Eine q -hypergeometrische Potenzreihe $\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ für $f(x)$

1 **begin**

2 Bestimme eine q -holonome Rekursionsgleichung für $f(x)$.

3 Konvertiere diese Rekursion in eine q -holonome Rekursion für a_k .

4 Bestimme die q -hypergeometrischen Lösungen der letzten Rekursion mit dem q -Petkovšek-Algorithmus (bzw. q -Van-Hoeij).

5 **return** die daraus entstehende Potenzreihe

6 **end**

Der q -FPS-Algorithmus

Der FPS-Algorithmus

Wolfram Koepf präsentierte im heutigen Hauptvortrag (bzw. in [Koe92]) einen Algorithmus, mit dem man zu einer holonomen Funktion die zugehörige formale Potenzreihe (FPS - Formal Power Series) bestimmen kann.

Bestimmung einer q -hypergeometrischen Potenzreihe für eine q -holonome Funktion

Eingabe : Eine q -holonome Funktion $f(x)$

Ausgabe : Eine q -hypergeometrische Potenzreihe $\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$ für $f(x)$

```
1 begin
2   Bestimme eine  $q$ -holonome Rekursionsgleichung für  $f(x)$ .
3   Konvertiere diese Rekursion in eine  $q$ -holonome Rekursion für  $a_k$ .
4   Bestimme die  $q$ -hypergeometrischen Lösungen der letzten Rekursion mit
   dem  $q$ -Petkovšek-Algorithmus (bzw.  $q$ -Van-Hoeij).
5   return die daraus entstehende Potenzreihe
6 end
```

Maple-Package q FPS

Maple-Package q FPS

- 3000 Zeilen Code
- Elementare q -Funktionen werden bereits unterstützt
- q -Differentiation und q -Shiftberechnung
- Aufstellen von q -holonomen Differential- und Rekursionsgleichungen
- Summen-, Produkt- und Kompositionsalgorithmus für q -holonome Differential- und Rekursionsgleichungen
- q -Petkovšek-Algorithmus
- q -FPS-Algorithmus

In Arbeit . . .

- q -Orthogonale Polynome und weitere q -Funktionen
- q -Van-Hoeij-Algorithmus

Maple-Package q FPS

Maple-Package q FPS

- 3000 Zeilen Code
- Elementare q -Funktionen werden bereits unterstützt
- q -Differentiation und q -Shiftberechnung
- Aufstellen von q -holonomen Differential- und Rekursionsgleichungen
- Summen-, Produkt- und Kompositionsalgorithmus für q -holonome Differential- und Rekursionsgleichungen
- q -Petkovšek-Algorithmus
- q -FPS-Algorithmus

In Arbeit . . .

- q -Orthogonale Polynome und weitere q -Funktionen
- q -Van-Hoeij-Algorithmus

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!

Literaturverzeichnis

Literaturverzeichnis

- [Hoe98] Mark Van Hoeij.
Finite singularities and hypergeometric solutions of linear recurrence equations.
Journal of Pure and Applied Algebra, 1998.
- [Koe92] Wolfram Koepf.
Power series in computer algebra.
J. Symbolic Computation, 13:581–603, 1992.
- [KRM07] Wolfram Koepf, Predrag M. Rajković, and Sladjana D. Marinković.
Functions satisfying holonomic q-differential equations.
2007.
- [KS98] Roelof Koekoek and René F. Swarttouw.
The Askey-scheme of hypergeometric orthogonal polynomials and its q-analogue.
Number 98-17. Delft University of Technology, 1998.