Vollständigkeit der reellen Zahlen

Seminar Konstruktive Analysis, Mathematisches Institut, LMU

Wintersemester 2024/25

Definition

Eine Folge $(x_n)_{n\in\mathbb{N}}$ reeller Zahlen ist eine Cauchyfolge mit Modul $M: \mathbb{Z}^+ \to \mathbb{N}$ wenn

$$|x_n-x_m|\leq \frac{1}{2p}$$
 für $n,m\geq M(p)$,

und konvergiert mit Modul $M: \mathbb{Z}^+ \to \mathbb{N}$ gegen eine reelle Zahl y, wenn

$$|x_n-y|\leq rac{1}{2^p}$$
 für $n\geq M(p)$.

Der Grenzwert y ist eindeutig bestimmt.

Lemma (L1, RatCauchyConvMod)

Jede modulierte Cauchyfolge rationaler Zahlen konvergiert mit demselben Modul gegen die von ihr dargestellte reelle Zahl.

• Sei $x := ((a_n)_n, M)$ eine reelle Zahl. Zu zeigen ist

$$|a_n-x|\leq rac{1}{2^p}$$
 für $n\geq M(p)$.

• Fixiere $n \ge M(p)$. Es genügt zu zeigen

$$|a_n-a_m|\leq rac{1}{2p}$$
 für $m\geq M(p)$.

Das gilt nach Annahme.

Lemma (L2, RealLimReal)

Für jede Cauchyfolge reeller Zahlen findet man eine reelle Zahl gegen die sie konvergiert.

- 1. Sei $(x_n)_{n\in\mathbb{N}}$ eine Cauchyfolge reeller Zahlen mit Modul M; etwa $x_n := ((a_{nl})_l, N_n)$.
- 2. Für jedes $n \in \mathbb{N}$ und jedes p gilt nach RatCauchyConvMod

$$|x_n-a_{nl}|\leq \frac{1}{2^p}\quad \text{für alle } l\geq N_n(p).$$

3. Sei

$$b_n := a_{nN_n(n)}$$

Dann

$$|x_n - b_n| \le \frac{1}{2^n}$$
 for all $n \in \mathbb{N}$

nach dem Fall $I = N_n(n)$ von 2.

Wir hatten

$$|x_n - b_n| \le \frac{1}{2^n}$$
 for all $n \in \mathbb{N}$.

Also

$$|b_n - b_m| \le |b_n - x_n| + |x_n - x_m| + |x_m - b_m| \le \frac{1}{2^n} + \frac{1}{2^{q+1}} + \frac{1}{2^m} \le \frac{1}{2^q}$$

für alle $n, m \ge \max(M(q+1), q+2)$.

Das heißt: $y := (b_n)_n$ ist eine Cauchyfolge mit Modul

$$K(q) := \max(M(q+1), q+2).$$

Lemma (L3, RealCauchyConvMod)

Jede modulierte Cauchyfolge reeller Zahlen konvergiert mit demselben Modul gegen ihren Limes.

• Sei $(x_n)_n$ eine Cauchyfolge reeller Zahlen mit Modul M, d.h.

$$|x_n-x_m|\leq \frac{1}{2p}$$
 für $n,m\geq M(p)$.

• Sei y ihr Limes, also

$$|x_n - y| \le \frac{1}{2q}$$
 für $n \ge K(q)$.

Wir zeigen

$$|x_n - y| \le \frac{1}{2p}$$
 für $n \ge M(p)$.

• Fixiere $n \geq M(p)$. Sei $q \in \mathbb{Z}^+$. Dann

$$|x_n - y| \le |x_n - x_m| + |x_m - y|$$
 für $m \ge M(p)$, $K(q)$
 $\le \frac{1}{2^p} + \frac{1}{2^q}$.

Die Behauptung folgt, da dies für alle q gilt.

```
;; RealCompleteAux1
(set-goal "all ass,Ns,xs,bs(
  all n xs n eqd RealConstr(ass n)(Ns n) ->
  all n Real(xs n) ->
  all n bs n=ass n(Ns n(cNatPos n)) ->
  all n abs(bs n+ ~(xs n))<<=(1#2**n))")</pre>
```

```
;; RealCompleteAux2
(set-goal "all ass,Ns,xs,M,bs,K(
   all n Real(xs n) ->
   all p,n,m(M p<=n -> M p<=m -> abs(xs n+ ~(xs m))<<=(1#2**]
   all n xs n eqd RealConstr(ass n)(Ns n) ->
   all n bs n=ass n(Ns n(cNatPos n)) ->
   all p K p=M(PosS p)max PosS(PosS p) ->
   all p,n,m(K p<=n -> K p<=m -> abs(bs n+ ~(bs m))<<=(1#2**]</pre>
```

```
(add-program-constant "RealLim"
(py "(nat=>rea)=>(pos=>nat)=>rea"))

(add-computation-rules
"RealLim xs M"
"RealConstr([n](xs n)seq((xs n)mod(cNatPos n)))
([p]M(PosS p)max PosS(PosS p))")
```

```
;; L3 (RealCompleteAux3 oder RealCauchyConvMod)
(set-goal "all ass,Ns,xs,M,bs,K,x(
    all n xs n eqd RealConstr(ass n)(Ns n) ->
    RealCauchy xs M ->
    all n bs n=ass n(Ns n(cNatPos n)) ->
    all q K q=M(PosS q)max PosS(PosS q) ->
    x===RealConstr bs K ->
    all p,n(M p<=n -> abs(xs n+ ~x)<<=(1#2**p)))")</pre>
```

```
;; L4 (RealComplete)
(set-goal "all xs,M(RealCauchy xs M ->
all p,n(M p<=n -> abs(xs n+ ~(cRLim xs M))<<=(1#2**p)))")
;; L5 (RealCompleteCor)
(set-goal "all xs,M(RealCauchy xs M ->
RealConvLim xs(cRLim xs M)M)")
```

L4 (RealComplete) und L5 (RealCompleteCor) sagen dasselbe aus wie L3, nur mit Verwendung von cRLim.

RealLim und cRLim

Problem: (RealLim xs M) faltet beim Normalisieren immer aus.

Ausweg:

Beweise einen Existenzsatz RLim und "animiere" RLim. Damit wird cRLim definiert, als der rechnerische Gehalt des Existenzsatzes.

```
;; RLim
(set-goal "all xs,M exl x x eqd RealLim xs M")
(assume "xs" "M")
(intro 0 (pt "RealLim xs M"))
(intro 0)
;; Proof finished.
;; (cp)
(save "RLim")
```

```
(animate "RLim")
:: RLimExFree
(set-goal "all xs,M cRLim xs M eqd RealLim xs M")
(assume "xs" "M")
(ng #t)
(intro 0)
;; Proof finished.
;; (cp)
(save "RLimExFree")
(deanimate "RLim")
```

Jetzt kann man das deanimierte cRLim anstelle von RealLim verwenden. Es faltet aus genau dann wenn RLim animiert ist.