

### 3 KONVERGENZ

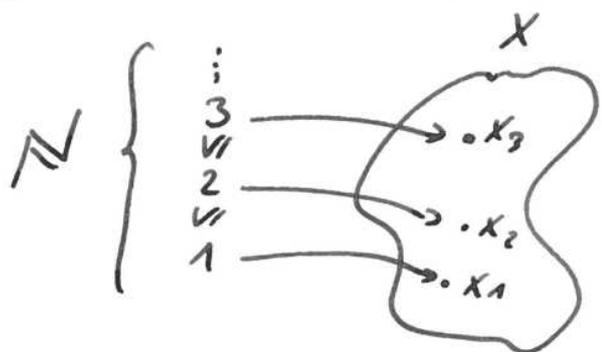
3.1. EINLEITUNG: Zum Studium von Konvergenz in  $T.R.$  stellen sich die aus der Analysis und den  $MR$  bekannten Folgen als zureichend flexibel heraus; vgl. auch 2.56 (i). Jeder Stetigkeit nach Abschluß können mittels Folgen (in nicht  $AA1$ -Räumen) charakterisiert werden...

Aber, alles wird wieder gut, wenn wir die Indexmenge  $M$  bei Folgen zu einer beliebigen gerichteten Menge verallgemeinern und so den Begriff des Netzes erhalten. Damit können die aus  $MR$  bekannten Resultate "problemlos" übersetzt werden. Der einzig heikle Punkt ist das Verfeinern eines Netzes, was analog zum Tatsachenbegriff ist.

Ein wichtiger Unterschied zwischen Grenzwerten von Netzen in  $T.R.$  und Grenzwerten von Folgen in  $MR$  ist, dass erstere nicht eindeutig sein müssen [vgl. UE für die Eindeutigkeit im 2. Fall]. Top. R. wo Grenzwerte eindeutig sind können durch das Hausdorffsche Trennungsaxiom charakterisiert werden. Dieses und weitere Trennungsaxiome sind Inhalt des § 3.2.

## § 3.1. NETZE, KONVERGENZ

3.2. MOTIVATION: Folgen sind Abbildungen von  $\mathbb{N}$  nach  $X$ .



Wir werden nun die Indexmenge  $\mathbb{N}$  - eine geordnete Menge - durch eine spezielle Art von geordneten Mengen

ersetzen. Eine beliebige geordnete nicht totalgeordnete Menge ist für unsere Zwecke nicht brauchbar - wir müssen sicherstellen, dass 2. "Freige" der Ordnung nicht getrennt bleiben.

Es gibt nicht vergleichbare Elemente vgl. 2.6.

3.3 DEF (gerichtete Menge). Sei  $\Lambda$  eine Menge und  $\leq$  eine Relation auf  $\Lambda$  (d.h. eine Teilmenge von  $\Lambda \times \Lambda$ )

(i)  $(\Lambda, \leq)$  heißt geordnete Menge, falls  $\forall \mu, \nu, \lambda \in \Lambda$  gilt

(R)  $\lambda \leq \lambda$  (Reflexivität)

(T)  $\lambda \leq \mu \wedge \mu \leq \nu \Rightarrow \lambda \leq \nu$  (Transitivität)

(A)  $\lambda \leq \mu \wedge \mu \leq \lambda \Rightarrow \mu = \lambda$  (Antisymmetrie)

(ii) gilt außerdem

(no $\uparrow$ )  $\forall \lambda, \mu \in \Lambda \exists \nu \in \Lambda: \lambda \leq \nu \wedge \mu \leq \nu$  (noch oben filterierend)

so heißt  $(\Lambda, \leq)$  gerichtete Menge.

### 3.6 Bem (Zur Ordnung der Begriffe)

Oft wird  $(A)$  nicht in die Definition der gerichteten Menge mit hineingenommen; d.h. in einer derartigen gerichteten Menge kann für verschiedene Elemente  $\lambda, \mu$  sowohl  $\lambda \leq \mu$  als auch  $\mu \leq \lambda$  gelten. Wir wollen das aber nicht tun!

Allgemein können wir die Begriffe wie folgt ordnen

(i)  $(R) + (T) \dots \leq$  heißt Pröordnung (Quasiordnung)

(ii) Eine Präordnung heißt total, wenn  $\forall \lambda, \mu \in A$  gilt

$$(tot) \lambda \leq \mu \vee \mu \leq \lambda.$$

(iii) Eine Präordnung heißt Ordnung (partielle Ordnung, Halbordnung) wenn  $(A)$  gilt.

(iv) In Präordnungen muß „ $<$ “ als

$$(kl) \lambda < \mu \Leftrightarrow \lambda \leq \mu \wedge \mu \neq \lambda \text{ definieren und NICHT als}$$

$$(kl') \lambda < \mu \Leftrightarrow \lambda \leq \mu \wedge \lambda \neq \mu.$$

Das hätte nämlich für  $\lambda \neq \mu, \lambda \leq \mu, \mu \leq \lambda$  die unangenehme Konsequenz  $\lambda < \mu \wedge \mu < \lambda$  - was wir sicher nicht wollen.

In Halbordnungen gilt aber  $(kl) \Leftrightarrow (kl')$ ; darum wird in der "Einführung in das math. Arbeiten" geforscht das anschaulichere  $(kl')$  verwendet.

NICHT VORLESEN

### 3.5 BSP (gerichtete Mengen)

(i)  $\mathbb{N}$  mit der üblichen Ordnung; ebenso  $\mathbb{R}_0^+ = [0, \infty)$  und jede totalgeordnete Menge.

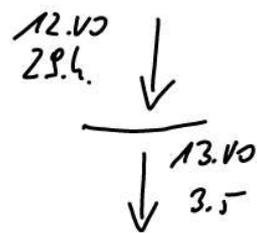
(ii) Sei  $[0, b] \subseteq \mathbb{R}$  und  $\mathcal{Z} := \{ \text{Zerlegungen von } [0, b] \mid z = \{0 = t_0 < t_1 < \dots < t_n = b\} \}$

Wir definieren  $z_1 \leq z_2 : (\Leftrightarrow) z_1 \subseteq z_2$ . Dann ist  $(\mathcal{Z}, \leq)$  gerichtete Menge:  $(R), (T), (A)$  sind klar; für  $z_1, z_2 \in \mathcal{Z}$  gilt  $z_1 \cup z_2 \in \mathcal{Z}$  und  $z_1 \leq z_3 \wedge z_2 \leq z_3$  obipilt (nof).

(iii) Sei  $(X, \mathcal{O})$  t.R.  $x \in X$  und  $\mathcal{V}_x$  Umgebungsbasis bei  $x$  (z.B.  $\mathcal{V}_x = \mathcal{U}_x$ ). Wir definieren

$$V_1 \leq V_2 : (\Leftrightarrow) V_2 \subseteq V_1 \quad [\text{sic!}]$$

$(\mathcal{V}_x, \leq)$  ist geordnete Menge:  $(R), (T), (A)$  sind klar; (nof) ist gerade (UBZ).



3.6 DEF (Netz) Sei  $X$  eine Menge.

Ein Netz in  $X$  ist eine Abbildung  $x: \Lambda \rightarrow X$ , wobei  $\Lambda$  eine beliebige gerichtete Menge ist.

Wir schreiben  $x_\lambda$  statt  $x(\lambda)$  und bezeichnen das gesamte Netz mit  $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ ,  $(x_\lambda)_\lambda$  oder  $(x_\lambda)$

3.7 DEF (Limes, HW). Sei  $(X, \mathcal{O}) \neq \mathbb{R}$ ,  $(x_n)_n$  Netze in  $X$ ,  $x \in X$ ,  
 (i) Wir sagen  $(x_n)$  konvergiert gegen  $x$ ,  $x_n \rightarrow x$  }  $\mathcal{U}_x$  Umgebungs-  
 bzw. es ist ein Grenzwert (GW)/Limes von  $x_n$ , } system bei  $x$   
 falls

$$\forall U \in \mathcal{U}_x \exists \lambda_0 \forall \lambda \geq \lambda_0 : x_n \in U$$

$(x_n)_n$  schließlich in  $U$

(ii)  $x$  heißt Häufungswert  
 (HW) von  $(x_n)_n$

$$\Leftrightarrow \forall U \in \mathcal{U}_x \forall \lambda_0 \exists \lambda \geq \lambda_0 : x_n \in U$$

$(x_n)_n$  immer wieder in  $U$

3.8 BEOBACHTUNG  $x_n \rightarrow x \Rightarrow x$  HW von  $(x_n)_n$ , denn

$$\underline{U \in \mathcal{U}_x \lambda_0 \in \Lambda; \exists \lambda_1 \forall \lambda \geq \lambda_1 : x_n \in U. \text{ Sei } \lambda_2 \in \Lambda \text{ so}} \\ \text{gewählt, dass } \lambda_2 \geq \lambda_1, \underline{\lambda_2 \geq \lambda_0} \Rightarrow x_{\lambda_2} \in U \text{ [Beachte (hof)!]}$$

3.9 BSP (Netze, Konvergenz)

(i)  $\Lambda = \mathbb{N}$  mit der gew. Ordnung (vgl. 3.5 (i)). Diese  
 Netze sind genau die Folgen in  $X$ ; obige Definitionen  
 von Grenzwert und HW reproduzieren genau die  
 Defs in  $\mathbb{N}\mathbb{R}$ ,  $\mathbb{R}^n$ ,  $\mathbb{R}$ .

(ii)  $[0, b] \subseteq \mathbb{R}$  obp. Intervall, } wie in 3.5 (ii)

Für jede beschränkte Fkt  $f: [0, b] \rightarrow \mathbb{R}$  definieren wir  
 über  $\xi$  die beiden Netze ( $\xi = \{0 = t_0 < t_1 < \dots < t_n = b\}$ )

$$O(f)_\xi := \sum_{k=1}^n M_k (t_k - t_{k-1}) \quad M_k := \sup \{f(t) \mid t \in [t_{k-1}, t_k]\}$$

$$U(f)_\xi := \sum_{k=1}^n m_k (t_k - t_{k-1}) \quad m_k := \inf \{ \text{---} \}$$

Die Analysis lehrt, dass  $f$  genau dann Riemann-integrierbar ist, falls  $O(f)_{z \rightarrow x} \leftarrow U(f)_z$  gilt; dieser Grenzwert wird dann bekanntlich mit  $\int_0^b f(x) dx$  bezeichnet.

(iii)  $(X, \Theta) \text{ t.R.}$ ,  $x \in X$  und  $\Lambda = \mathcal{V}_x$  wie in 3.5(ciii).

Für jedes  $V \in \Lambda = \mathcal{V}_x$  wählen wir ein beliebiges  $x_V \in V$  und betrachten das Netz  $(x_V)_{V \in \mathcal{V}_x}$ . Dann gilt

$$x_V \rightarrow x$$

Dann sei  $\underline{U} \in \mathcal{U}_x \stackrel{2.23}{\Rightarrow} \exists V_0 \in \mathcal{V}_x: V_0 \subseteq U$ ; sei  $\underline{V} \in \mathcal{V}_x$  (d.h.  $V_0 \supseteq V$ !)  $\Rightarrow \underline{x_V} \in V \subseteq V_0 \subseteq \underline{U}$ .

Dieses Netz  $(x_V)_{V \in \mathcal{V}_x}$  ersetzt gerissenermaßen eine Folge  $(x_n)_n$  in einem  $\mathbb{N}\mathbb{R}$  mit  $x_n \in B_{\frac{1}{n}}(x)$ .

### 3.10 SATZ (Abschluß via Netze)

Sei  $(X, \Theta) \text{ t.R.}$ ,  $A \subseteq X$ ,  $x \in X$ . Dann gilt

(i)  $A \text{ obp} \Leftrightarrow \forall \text{ Netze } (x_\lambda)_\lambda \text{ in } A \text{ mit } x_\lambda \rightarrow x \Rightarrow x \in A$

(ii)  $\bar{A} := \{x \in X \mid \exists \text{ Netz } (x_\lambda)_\lambda \text{ in } A: x_\lambda \rightarrow x\}$

Beweis (wörtlich wie in  $\mathbb{R}^{(n)}$ ,  $\mathbb{N}\mathbb{R}$ )

(i)  $(\Rightarrow)$  Sei  $x_\lambda \in A \forall \lambda \in \Lambda$ ,  $x_\lambda \rightarrow x$ . Indirekt  $x \notin A \Rightarrow A^c$  offene Umgebung von  $x \wedge \exists x_\lambda \in A^c \not\rightarrow$  Konvergenz

( $\Leftarrow$ ) Indir. ong.  $A$  nicht obg.  $\xrightarrow{2.40(cv)}$   $\Rightarrow \exists x \in \bar{A} \setminus A$

Sei  $\mathcal{U}_x$   $\mathcal{O}$ -Basis von  $x \xrightarrow{2.36(civ)}$   $\forall V \in \mathcal{U}_x \exists x_V \in A \cap V$ . (inbes.  $x_V \in A$ )

Konstruiere Netz  $(x_V)_V$  wie in 3.9(ciii)  $\Rightarrow x_V \rightarrow x$

$\Rightarrow x \in A$  et. Voraus.  $\nexists$  zu  $x \notin A$

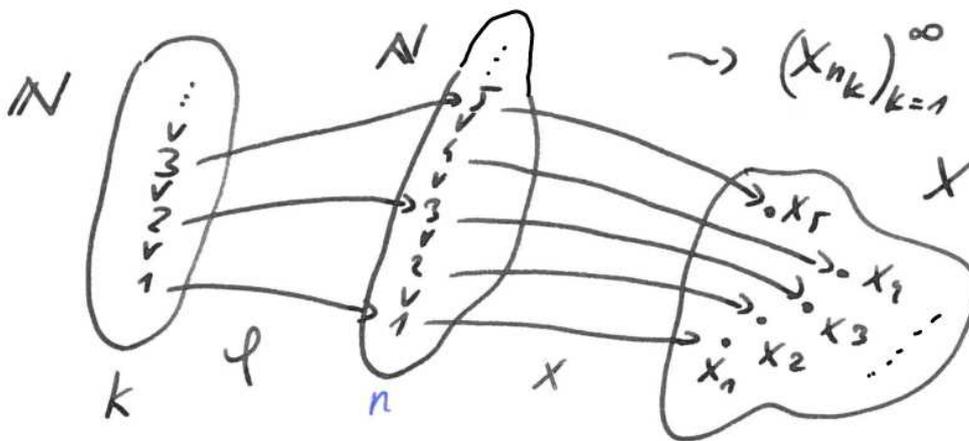
(ii) [UE]

□

3.11. MOTIVATION (Teilfolge; Verfeinerung eines Netzes)

Dem Begriff einer Teilfolge entspricht der Begriff der Verfeinerung eines Netzes; betrachten wir zunächst erstere

$(x_n)_{n=1}^{\infty}$  Folge; Teilfolge  $x_{n_1}, x_{n_2}, \dots$  ( $n_1 < n_2 < \dots$ )



Hier wird offenbar die Teilfolge  $x_1, x_3, x_5, \dots$  dargestellt

$$1 \mapsto n_1 = 1 \mapsto x_{n_1} = x_1 =: y_1$$

$$2 \mapsto n_2 = 3 \mapsto x_{n_2} = x_3 =: y_2$$

$$3 \mapsto n_3 = 5 \mapsto x_{n_3} = x_5 =: y_3$$

Somit entsteht die Folge  $(y_k)_{k=1}^{\infty}$  als Teilfolge von  $(x_n)_{n=1}^{\infty}$  mittels  $\varphi: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ( $\varphi(k) = n_k$ ) durch

$$y_k = x_{n_k} = x \circ \varphi(k)$$

Wesentlich dabei ist, dass  $\varphi$  monoton ist ( $k_{k+1} \geq k_k$ )  
 und dass die Werte von  $\varphi$  über jede Schranke wachsen. Dohu...

3.12 DEF (Verfeinerung) Sei  $\Lambda$  eine gerichtete Menge  
 und  $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$  ein Netz in  $X$ . Sei  $K$  eine weitere  
 gerichtete Menge und  $\varphi: K \rightarrow \Lambda$  eine Abb  
 mit den Eig (i) monoton [d.h.  $k_1 \leq k_2 \Rightarrow \varphi(k_1) \leq \varphi(k_2)$ ]  
 (ii)  $\forall \lambda \in \Lambda \exists k \in K: \varphi(k) \geq \lambda$ .

Dann bezeichnen wir das Netz  $(y_k)_{k \in K}$  mit

$$y_k := x_{\varphi(k)}$$

als eine Verfeinerung des Netzes  $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ .

3.13 BEW (zu Verfeinerungen)

(i) ACHTUNG: Eine Verfeinerung  <sup>$(y_k)_k$</sup>  eines Netzes kann "viel mehr"  
 Glieder haben als das ursprüngliche Netz  $(x_\lambda)_\lambda$  in dem  
 Sinn, dass  $K$  viel größer sein kann als  $\Lambda$  obwohl natürlich  
 $\varphi(K) \subseteq \Lambda$ , d.h.  $\{y_k \mid k \in K\} \subseteq \{x_\lambda \mid \lambda \in \Lambda\}$  gilt.

[ $\varphi$  ist monoton, aber nicht streng monoton.] (insbesondere muß  
 die Verfeinerung einer Folge keine Folge mehr zu sein!)



3.15 SATZ (Char. von HW)  $(X, \mathcal{O}) \downarrow \mathbb{R}, x \in X$

$x$  ist HW von  $(x_\lambda)_\lambda \iff \exists$  Verfeinerung  $(y_\mu)_\mu \rightarrow x$

Beweis ( $\Leftarrow$ )  $y_\mu \rightarrow x \stackrel{3.8.}{\Rightarrow} x$  HW von  $(y_\mu)_\mu \stackrel{3.14}{\Rightarrow} x$  HW von  $(x_\lambda)_\lambda$

( $\Rightarrow$ ) Sei  $\mathcal{U}_x$   $\mathcal{U}$ -Basis von  $x$ . Wir sehen

$$K := \{(\lambda, V) \mid \lambda \in \Lambda, V \in \mathcal{U}_x, x_\lambda \in V\}$$

[ $x$  HW  $\Rightarrow$  jedes  $V \in \mathcal{U}_x$  kommt in mind einem Element von  $K$  vor]

•)  $K$  ist gerichtete Menge mit  $(\lambda_1, V_1) \leq (\lambda_2, V_2) \iff \lambda_1 \in \lambda_2$

$(\mathbb{R}), (\mathbb{T}), (\mathbb{A})$  sind klar; wir zeigen (nof):  $(\lambda_1, V_1), (\lambda_2, V_2) \in K$

(nof) für  $\Lambda \Rightarrow \exists \lambda_3: \lambda_3 \supseteq \lambda_1 \wedge \lambda_3 \supseteq \lambda_2$ ; ( $\cup$ )  $\Rightarrow \exists V_3 \subseteq V_1 \cap V_2$

$$\Rightarrow (\lambda_1, V_1) \leq (\lambda_3, V_3) \wedge (\lambda_2, V_2) \leq (\lambda_3, V_3)$$

•)  $y(\lambda, V) := x_\lambda$  (d.h.  $\varphi: K \rightarrow \Lambda, \varphi(\lambda, V) = \lambda$ ) ist

gegen  $x$  konvergente Verfeinerung.

Sei  $U \in \mathcal{U}_x$ ; wähle  $V_0 \in \mathcal{U}_x$ :

$V_0 \in U$  (2.23). Sei  $\lambda \in \Lambda$  bel.

$x$  HW  $\Rightarrow \exists \lambda_0 \in \Lambda: \lambda_0 \supseteq \lambda, x_{\lambda_0} \in V_0$

$\Rightarrow (\lambda_0, V_0) \in K$ . Für  $(\lambda, V) \geq (\lambda_0, V_0)$  gilt dann

$$\underline{y(\lambda, V)} = \underline{x_\lambda} \in \underline{V} \subseteq \underline{V_0} \subseteq \underline{U}.$$

□

💡  $y(\lambda, V)$  pickt jene  $x_\lambda$  heraus, die ...  
nahe an  $x$  sind...

### 3.16 Bern (Filter)

(i) Es gibt eine Umformulierung des top. Konvergenzbegriffs, der statt Netzen sog. Filter verwendet; dieses ist ebenso anschaulich wie der Netz-begriff schließt aber nicht unmittelbar an den Folgen-begriff an und wird daher außerhalb der Top selten verwendet.

NICHT VORZETRAGEN

(ii) In manchen Teilen der Mathematik werden Konvergenzbegriffe verwendet, die nicht durch top. R. beschrieben werden können... [CR] 4.2(6).

---

## § 3.2. EINDEUTIGKEIT DES GRENZWERTS, TRENNSAXIOME

---

3.17 NOTATION (Grenzwerte eind. bestimmt)  $(X, \mathcal{O})$  t. R.

Folgt aus  $x_k \rightarrow x$  und  $x_k \rightarrow y$  stets  $x=y$ , so sagen wir:  
In  $(X, \mathcal{O})$  sind die Grenzwerte eind. bestimmt.

3.18 BSP ((nicht)eindeutige Grenzwerte)

(i) In  $M\mathbb{R}$  sind die Grenzwerte eind. bestimmt  
[VE, Aufgabe 7]; daher auch in  $\mathbb{R}^n, \mathbb{R}$ .

(ii) In der Klumpentopologie konvergiert jedes  
Netz gegen jeden Grenzwert; denn sei  $(x_n)_n, x$   
 beliebig.  $U \in \mathcal{U}_x \Rightarrow U = X \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}: x_n \in U = X \Rightarrow x_n \rightarrow x$ .

(iii)  $\mathbb{N}$  mit der kofiniten Topologie.

•  $(x_n)_n = (1, 2, 3, \dots)$  konvergiert gegen jeden  $x \in \mathbb{N}$

denn sei  $x \in \mathbb{N}, U \in \mathcal{U}_x \stackrel{2.18}{\Rightarrow} \exists V \text{ offen}: x \in V \subseteq U$

$V = \mathbb{N} \setminus \{x_1, \dots, x_k\}$ . Sei  $N = \max\{x_1, \dots, x_k\} + 1; n \geq N$

$\Rightarrow x_n = n \in \mathbb{N} \setminus \{x_1, \dots, x_k\} \Rightarrow x_n \in V \subseteq U$

•  $(x_n)_n = (* \dots *, k, k, k, \dots)$ ; d.h.  $(x_n)_n$  ist schließlich  
 konstant und gleich  $k$

klar  $\rightarrow$   $\lim$

$(x_n)_n \rightarrow k$  und  $k$  ist einziger Grenzwert von  $(x_n)_n$

da  $(x_n)_n$  jedes  $\mathbb{N} \setminus \{k\}$  verlässt und diese Menge ist  
 offene Umgebung von jedem  $l \neq k$ .

### 3. IPSATZ+DEF (Eind. Grenzwerte und $T_2$ )

In einem  $(X, \mathcal{O})$  sind die Grenzwerte genau dann  
 eindeutig bestimmt, wenn das folgende sog. Trennungs-  
axiom  $T_2$  erfüllt ist.

$(T_2) \forall x, y \in X, x \neq y \exists U \in \mathcal{U}_x \text{ und } V \in \mathcal{U}_y: U \cap V = \emptyset$

[prophezeit: 

In diesem Fall heißt  $(X, \mathcal{O})$  Hausdorff-Raum.

Beweis: ( $\Rightarrow$ ) Indir-ong ( $T_2$ ) gilt nicht, d.h.

$\exists x, y \in X, x \neq y$  aber  $\forall U \in \mathcal{U}_x \forall V \in \mathcal{U}_y: U \cap V \neq \emptyset$

Seien  $\mathcal{V}_x, \mathcal{V}_y$   $\mathcal{U}$ -Basen von  $x$  resp.  $y$ . Wir definieren

$$\Lambda := \{(U, V) \mid U \in \mathcal{V}_x, V \in \mathcal{V}_y\}, \quad (U_1, V_1) \leq (U_2, V_2) : (\Leftrightarrow) \begin{matrix} U_1 \supseteq U_2 \\ \wedge V_1 \supseteq V_2 \end{matrix}$$

Dann ist  $\Lambda$  gerichtete Menge bzgl.  $\leq$ .

Für  $(U, V) \in \Lambda$  wähle  $z \in U \cap V (\neq \emptyset)$  und definiere

$$x_{(U, V)} = z$$

[vgl. 3.9(iii)]

Dann gilt  $x_{(U, V)} \rightarrow x$  und  $x_{(U, V)} \rightarrow y$   $\nrightarrow$   $z$  per Voraus. 14.V0  
dass in  $(X, \mathcal{O})$  die Grenzwerte eindeutig sind.  $\downarrow$  5.5

( $\Leftarrow$ )  $x_\lambda \rightarrow x, x_\lambda \rightarrow y$  und ong  $x \neq y$

$\stackrel{(T_2)}{\Rightarrow} \exists U \in \mathcal{U}_x, V \in \mathcal{U}_y: U \cap V = \emptyset$

$\left. \begin{array}{l} \exists d_1: \forall d \supseteq d_1 \ x_\lambda \in U \\ \exists d_2: \forall d \supseteq d_2 \ x_\lambda \in V \end{array} \right\} \Rightarrow$  mit  $d_3 := \max(d_1, d_2)$  gilt  
 $\forall d \supseteq d_3: x_\lambda \in U \cap V \not\subseteq \square$

### 3.20 BEM (Hausdorff-Räume)

(i) Jeder MR ist Hausdorff [UE, Aufgabe 7 + Satz 3.18]  
oder äquivalent für  $x \neq y: B_\varepsilon(x) \cap B_\varepsilon(y) = \emptyset \ \forall \varepsilon < \frac{d(x, y)}{2}$

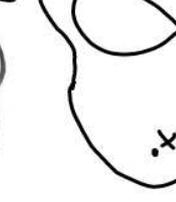
(ii) Wegen 2.18. können die Umgebungen in ( $T_2$ ) auch durch beliebige offene Mengen ersetzt werden, die  $x$  bzw.  $y$  enthalten.

(iii) In nicht ( $T_2$ )-Räumen sollte die Schreibweise  $\lim x_\lambda = x$  mit Vorsicht genossen werden. [aus Elementare Logik folgt aus  $\lim x_\lambda = x \wedge \lim x_\lambda = y$ , dass  $x = y!$ ]

### 3.21 DEF (Liste der Trennungsaxiome - Auswahl)

Sei  $(X, \theta)$  top. Raum,  $x, y \in X$ ,  $A, B \subseteq X$  o.g.p.  $U, V \subseteq X$  offen

(T0)  $\forall x \neq y \exists U: x \in U \neq y$  oder  $\exists V: y \in V \neq x$   oder  $\frac{x}{y}$

(T1)  $\forall x \neq y \exists U: x \in U \neq y$  und  $\exists V: y \in V \neq x$   und  $\xrightarrow{dh.}$  

(T2)  $\forall x \neq y \exists U, V: U \cap V = \emptyset, x \in U, y \in V$  

(T3)  $\forall x \neq y \exists U, V: U \cap V = \emptyset, x \in U, A \subseteq V$  

(T4)  $\forall A, B, A \cap B = \emptyset \exists U, V: U \cap V = \emptyset, A \subseteq U, B \subseteq V$  

## 3022. Bem. (Folgerungen zu den Trennungsaxiomen)

(i) Es gilt:  $T_4 \not\Rightarrow T_3 \not\Rightarrow T_2 \Rightarrow T_1 \Rightarrow T_0$

(ii)  $(T_1) \Leftrightarrow$  alle einpunktigen Mengen sind abgeschlossen.

[Beweis: UE!] . Damit ergibt sich

$\underbrace{T_4 + T_1}_{\text{normal}} \Rightarrow \underbrace{T_3 + T_1}_{\text{regulär}} \Rightarrow T_2 \Rightarrow T_1 \Rightarrow T_0$

(iii)  $(T_3) \Leftrightarrow \forall x \in U \in \mathcal{O} \exists V \in \mathcal{O}: x \in V \subseteq \bar{V} \subseteq U$



(iv)  $(T_4) \Leftrightarrow \forall A(\text{abg}) \subseteq U \in \mathcal{O} \exists V \in \mathcal{O}: A \subseteq V \subseteq \bar{V} \subseteq U$



(v) Es gibt auch  $T_{3\frac{1}{2}}, T_5, \dots$

(vi) Jeder MR ist normal (Kap. 8)

Jeder kp.  $T_2$ -Raum ist normal (Kap. 6)

In normalen Räumen gelten wichtige Sätze über stetige

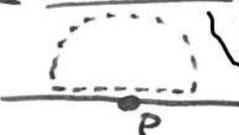
## 2.23 BSP (Trennungsaxiome)

Funktionen (Kap. 9, 5)

(i)  $(X, \mathcal{O}_{\mathbb{Z}})$  mit  $|X| \geq 2$  erfüllt nicht  $T_0, T_1, T_2$ , regulär, normal  
oder  $T_3, T_4$  (es gibt keine nichttrivialen Mengen wie gefordert)

(ii)  $(X, \mathcal{O}_{\mathbb{C}})$ ,  $|X| = \infty$  erfüllt  $T_1$  [ $U = X - \{y\}$ ,  $V = X - \{x\}$ ]  
aber nicht  $T_2$  [ $U \cap V =$  unendlich, da  
 $(U \cap V)^c = U^c \cup V^c$  endlich]

(iii) Die Niemytzki-Halbebene ist regulär aber nicht normal.

(iv) Variante von Niemytzki mit U-Basis  für  $(p, 0)$   
ist  $T_2$  aber nicht  $T_3$  [ $A = \mathbb{Q} \times \{0\}$  nicht von  $p = (\sqrt{2}, 0)$  trennbar.]