

# SCHEIDINGS EIGENSCHAPPEN

WE GAAN WAT INTERESSANTE EN EIGENSCHAPPEN BEKijken, WE MAKEN HET ONDERSCHEIDEND VERMOGEN VAN DE TOPOLOGIEËN STEEDS STERKER.

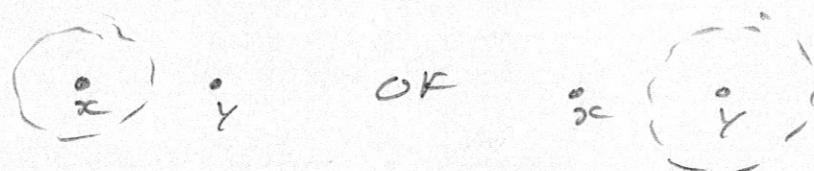
Byvoorbeeld  $[(X, \tau)]$  IS STEEDS EEN TOP. RUIMTE]

$T_0$ : als  $x \neq y$  dan

$$\{\text{o} \in \tau : x \in \text{o}\} \neq \{\text{o} \in \tau : y \in \text{o}\}$$

[DE SIMPELSTE MANIER OM PUNTEN UIT ELKAAR TE Houden]

PLAATJE



VOORBEELDEN

-  $S$ , DE SIERPINSKI-RUIMTE



-  $\mathbb{R}$  MET  $\tau_R = \{(a, \rightarrow) : a \in \mathbb{R}\}$   
OF  $\tau_L = \{(\leftarrow, a) : a \in \mathbb{R}\}$

OPGAVE

$X$  IS  $T_0$  DESDA VOOR ELKE  $x$  EN  $y$   
GELDT ALS  $x \neq y$  DAN  
 $\overline{\{x\}} \neq \overline{\{y\}}$

DESDA VOOR ELKE  $x$  EN  $y$   
GELDT ALS  $x \neq y$  DAN  
 $x \notin \overline{\{y\}}$  OF  $y \notin \overline{\{x\}}$ .

DIT SOORT RUIMTES KOMT VAKK VOOR IN DE THEORETISCHE INFORMATICA.

$T_1$ : ALS  $x \neq y$  DAN ZIJN ER  
OPEN VERZAMELINGEN  $O_x$  EN  $O_y$   
MET  $x \in O_x \neq y$  EN  $x \notin O_y \ni y$

PLAATJE



$\mathcal{T}_{cl}$  IS EEN  $T_1$ -TOPOLOGIE:

ALS  $x \neq y$  NEEM

$$O_x = \dots \text{ EN } O_y = \dots$$

OPGAVE

$(X, \mathcal{T})$  IS  $T_1$  DESIDA VOOR ELKE  $x$  IS  
 $\{x\}$  GESLOTEN  
DESIDA VOOR ELKE  $x$  GELT  
 $\{x\} = \cap \{O \in \mathcal{T} : x \in O\}$ .  
DESIDA  $\mathcal{T}_{cl} \subseteq \mathcal{T}$ .

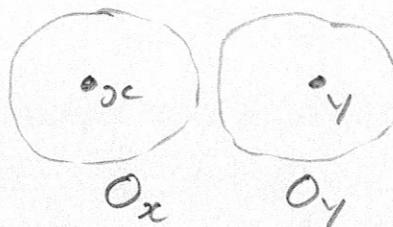
OOK  $T_1$ : METRISCHE RUIMTEN,  $S$ ,  $N$ .

NIET  $T_1$ : SIERPIŃSKI-RUIMTE

VAN ONDERSCHIEDEN WAAR SCHIEDEN

$T_2$  OF HAUSDORFF

ALS  $x \neq y$  DAN ZIJN ER OPEN  
VERZAMELINGEN  $O_x$  EN  $O_y$  MET  
 $x \in O_x$ ,  $y \in O_y$  EN  $O_x \cap O_y = \emptyset$



## VOORBEELDEN

- $(\mathbb{N}, \mathcal{T}_{ce})$  IS NIEUW HAUSDORFF
- METRISCHE RUIMTES,  $\mathbb{S}$ ,  $\mathbb{N}$  WEL.

STELLING:  $(X, \mathcal{T})$  IS HAUSDORFF DESWAAR

VOOR ELKIE  $\alpha$  GELDT

$$\{x\} = \cap \{\overline{O} : O \in \mathcal{T}, x \in O\}$$

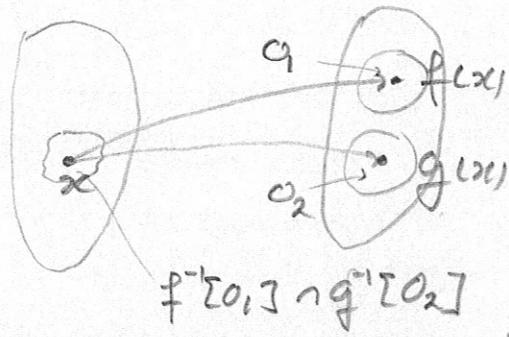
EEN REEKSEN  $(x_m)_m$  IN  $X$  CONVERGEERT NAAR  $x$   
ALS VOOR ELKIE OMGEVING  $U$  VAN  $x$   
ER EEN  $N$  IS ZODAT VOOR ELKIE  
 $n > N$  GELDT  $x_n \in U$ .

ALS  $(X, \mathcal{T})$  HAUSDORFF IS EN DE REEKSEN  $(x_n)_n$   
CONVERGEERT NAAR  $x$  EN NAAR  $y$   
DAN GELDT  $x = y$ .

## OPGAVE

IN  $(\mathbb{N}, \mathcal{T}_{ce})$  CONVERGEERT  $(x_m)_m$   
MET  $x_m = m$  VOOR ALLE  $m$  NAAR  
ELK PUNT VAN  $\mathbb{N}$ .

STEL  $f$  EN  $g$  ZIJN CONTINUE AFBEELDINGEN  
VAN  $X$  NAAR  $Y$  WAARIN  $Y$  HAUSDORFF IS  
DAN IS  $\{x \in X : f(x) = g(x)\}$  GESLOTEN.



GEVOLG: ALS ER EEN DICHTE DEELVERZET D  
IS MET  $f(x_1) = g(x)$  VOOR  $x \in D$   
DAN GELDT  $f = g$ .

## TOEPASSING

① Zij  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  continu en additief

DAN IS  $f$  LINEAIR

ADDITIEF:  $f(x+y) = f(x) + f(y)$  [HOMOMORFISME D.O.V.]

LINEAIR: OOK  $f(\lambda x) = \lambda f(x)$

$\lambda \in \mathbb{N}$ : ADDITIVITEIT GEEFT

$$f(\lambda x) = f(\underbrace{x+x+\dots+x}_{\lambda}) = \underbrace{f(x)+f(x)+\dots+f(x)}_{\lambda} = \lambda f(x)$$

$$\lambda \in \mathbb{Z} \quad f(-x) = -f(x) \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{(HOMOMORFISME!)} \\ f(0) = 0 \end{array} \right.$$

$$\lambda = \frac{1}{n} \quad f(x) = f\left(\frac{1}{n}x + \frac{1}{n}x + \dots + \frac{1}{n}x\right) = n \cdot f\left(\frac{1}{n}x\right)$$

$\lambda = \frac{k}{n}$  COMBINEREN

IHB: ALS  $q \in \mathbb{Q}$  DAN  $f(q) = q \cdot f(1)$

Nu:

- $f$  IS continu

- $g: x \mapsto x \cdot f(1)$  IS continu

- $\mathbb{Q} \subseteq \{x : f(x) = g(x)\}$

DUS  $f = g$  EN WE ZIEN  $f(x) = f(1) \cdot x$ .  
VOOR ALLE  $x$ .

② a) STEL  $(V, \langle \cdot, \cdot \rangle)$  IS EEN INWENDIG-PRODUCTRUIMTE. BEWYS DAT DE NORM AAN DE PARALLELOGRAMWET VOLDOET:

$$2\|x\|^2 + 2\|y\|^2 = \|x+y\|^2 + \|x-y\|^2$$

b) STEL  $(V, \|\cdot\|)$  IS EEN GENORMEERDE RUIMTE DIE AAN DE PARALLELOGRAMWET VOLDOET  
BEWYS DAT  $\langle x, y \rangle = \frac{1}{4}(\|x+y\|^2 - \|x-y\|^2)$

LEEN I.P. DEFINIEERT DAT DE NORM BEPAALT.

i) NEEM  $x$  VAST; LAAT ZIEN DAT

DE AFBEELDING  $y \mapsto \langle x, y \rangle$  ADDITIEF  
EN CONTINU IS

ii) NEEM OOK  $y$  VAST; BEWYS DAT  
 $\langle x, qy \rangle = q \langle x, y \rangle$  (VOOR  $q \in \mathbb{Q}$ )

iii) BEWYS  $\langle x, \lambda y \rangle = \lambda \langle x, y \rangle$  (VOOR  $\lambda \in \mathbb{R}$ )