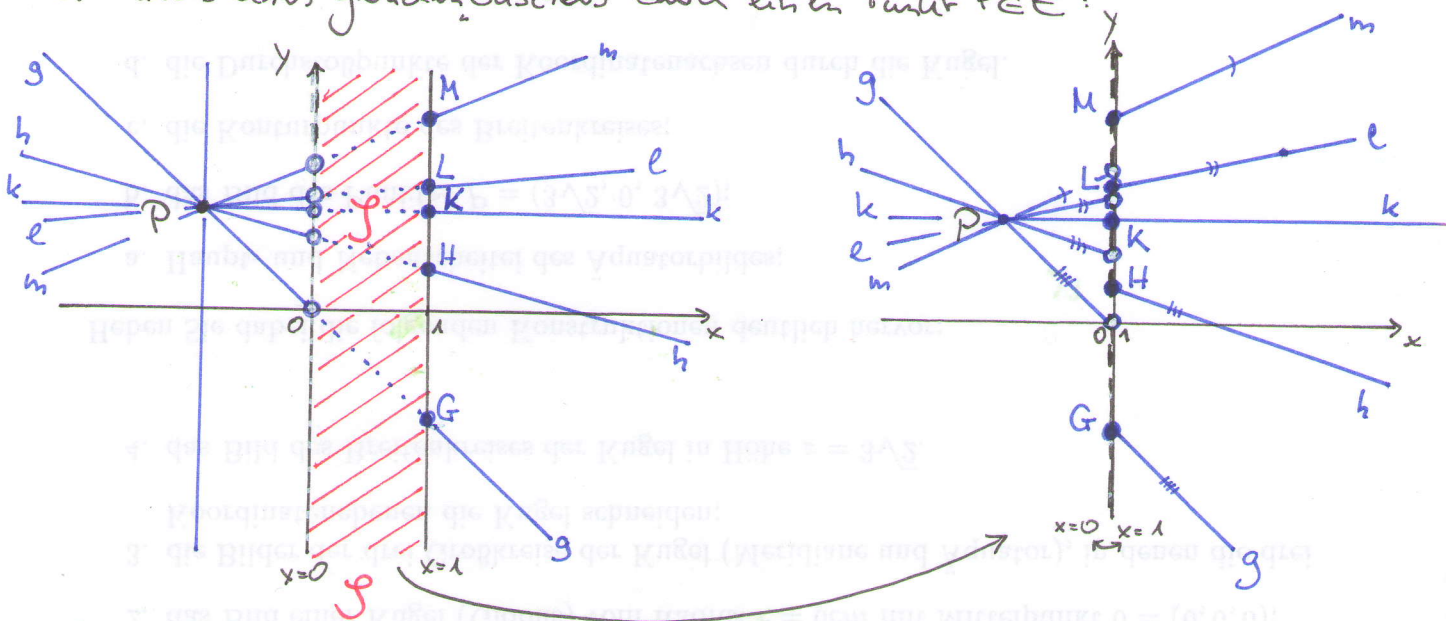


# Die relative Unabhängigkeit des Halbebenenaxioms (VI) von den übrigen Axiomen (I) bis (V)

Wir betrachten dazu das sogenannte "Missing Strip" <sup>\*</sup> - Geometriemodell  $(E, \mathcal{G})$  mit Ebene  $E = \mathbb{R}^2 \setminus \mathcal{S}$  mit  $\mathcal{S} = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid 0 \leq x < 1\}$ . Alternativ kann man schreiben:  $E = \mathbb{R} \setminus [0, 1) \times \mathbb{R}$ . Die Geradenmenge  $\mathcal{G}$  besteht aus den euklidischen Geraden  $g$  in  $\mathbb{R}^2$  ohne den in  $\mathcal{S}$  gelegenen Teil; also:

$$\mathcal{G} = \{g \in E \mid g: x=c \text{ mit } c \in \mathbb{R} \setminus [0, 1) \text{ fest oder } g: y=mx+b \text{ mit } m, b \in \mathbb{R} \text{ und } x \in \mathbb{R} \setminus [0, 1)\}$$

Wir erhalten also  $E$ , indem wir den Streifen  $\mathcal{S}$  heraus schneiden und die beiden "Ufer" von  $\mathcal{S}$  wieder "verkleben". Zur Erläuterung, was mit  $\mathcal{G}$  passiert, skizzieren wir den Sachverhalt mittels eines Geradenbüschels durch einen Punkt  $P \in E$ :



$\mathcal{S} = [0, 1) \times \mathbb{R}$  heraus schneiden und  $x=0, x=1$  miteinander verkleben!

Nun betrachten wir die bisher bekannten Axiome (I) bis (V):

Von der euklidischen Ebene  $\tilde{E} = \mathbb{R}^2$ , erbt die Geometrie  $(E, \mathcal{G})$  die Gültigkeit der ersten 3 Inzidenzaxiome  $Ax(I)$  bis  $Ax(III)$  !!

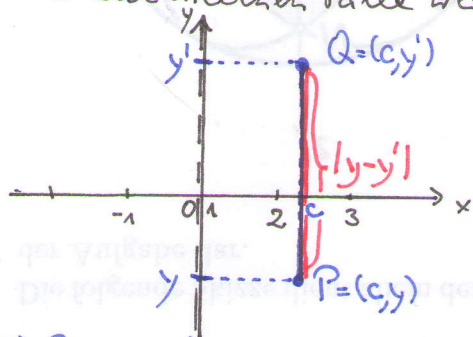
Außerdem folgt wegen im wesentlichen bestehender Übereinstimmung von  $\mathcal{G}$  mit der euklidischen Geradenmenge  $\tilde{\mathcal{G}}$  die Gültigkeit des Anordnungsaxioms  $Ax(IV)$ .

Somit bleibt der Nachweis des Streckenaxioms (V). Dazu führen wir als Abstandsfunktion  $d: E \times E \rightarrow \mathbb{R}_0^+$  ein:

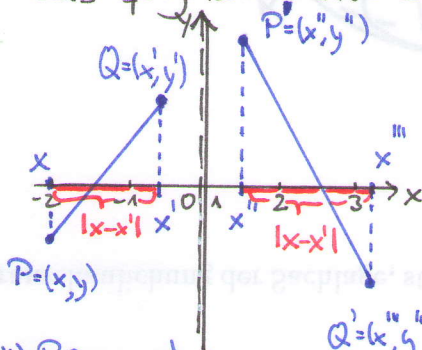
<sup>\*</sup> "Missing Strip" = fehlender Streifen

$$d(P,Q) = \begin{cases} |y-y'| & , \text{ wenn } P,Q \in g: x=c, c \in \mathbb{R} \setminus \{0,1\} \\ |x-x'| & , \text{ wenn } P,Q \in g: y=mx+b \text{ und } x \cdot x' > 0 \text{ f\u00fcr } P=(x,y), Q=(x',y') \\ |x-x'| - 1 & , \text{ wenn } P,Q \in g: y=mx+b \text{ und } x \cdot x' < 0 \end{cases}$$

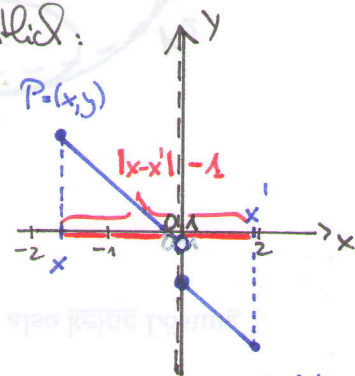
Die 3 beschriebenen F\u00e4lle werden aus folgender Skizze ersichtlich:



(i)  $P,Q \in g$  mit  $g: x=c$ .



(ii)  $P,Q \in g$  mit  $g: y=mx+b$  und  $x \cdot x' > 0$   
D.h.:  $P,Q \in g$  auf derselben Seite von  $x=0$  bzw.  $x=1$ !



(iii)  $P,Q \in g$  mit  $g: y=mx+b$  und  $x \cdot x' < 0$   
D.h.:  $P,Q \in g$  auf getrennten Seiten von  $x=0$  bzw.  $x=1$ .

Wir m\u00fcssen nun die 3 geforderten Eigenschaften f\u00fcr die Abstandsfunktion  $d: E \times E \rightarrow \mathbb{R}^+$  nachweisen.

(a) Symmetrie, d.h.:  $\bigwedge_{P \in E} \bigwedge_{Q \in E} d(P,Q) = d(Q,P)$

Beweis: Ist  $P=(x,y), Q=(x',y')$ , so erh\u00e4lt man f\u00fcr die 3 F\u00e4lle bez\u00fcglich „ $x$ “ und „ $x'$ “:

(i)  $x=x'=c$ :  $d(P,Q) = |y-y'| = |y'-y| = d(Q,P)$  ✓

(ii)  $x \neq x', x \cdot x' > 0$ :  $d(P,Q) = |x-x'| = |x'-x| = d(Q,P)$  ✓

(iii)  $x \neq x', x \cdot x' < 0$ :  $d(P,Q) = |x-x'| - 1 = |x'-x| - 1 = d(Q,P)$  ✓

(b) Additivit\u00e4t, d.h.:  $\bigwedge_{P \in E} \bigwedge_{Q \in E} \bigwedge_{R \in E} d(P,Q) = d(P,R) + d(R,Q)$

Beweis: Sei  $P=(x,y), Q=(x',y'), R=(x'',y'')$ . Dann erh\u00e4lt man f\u00fcr die 3 folgenden F\u00e4lle bez\u00fcglich „ $x$ “, „ $x'$ “ und „ $x''$ “:

(i)  $x=x'=x''=c$ : Wegen  $R \in \overline{PQ}$  folgt entweder  $y \leq y'' \leq y'$  oder  $y \geq y'' \geq y'$   
In beiden F\u00e4llen folgt:  $|y-y'| + |y''-y'| = (|y-y''| + |y''-y'|) = |y-y'|$   
Also:  $d(P,R) + d(R,Q) = |y-y''| + |y''-y'| = (|y-y''| + |y''-y'|) = |y-y'| = d(P,Q)$

(ii)  $x \neq x'$  und  $x \cdot x' > 0$ : Wegen  $R \in \overline{PQ}$  liegen  $P, Q$  auf derselben Seite von  $x=0$  bzw.  $x=1$  und damit auch  $R$  auf derselben Seite wie  $P$  und  $Q$ .  
D.h.: Entweder ist  $x < 0, x' < 0, x'' < 0$  oder  $x > 0, x' > 0, x'' > 0$ .

Sei o.B.d.A.  $x < 0$ ,  $x' < 0$  und  $x'' < 0$ . Dann folgt:

$$d(P,Q) = |x-x'|, \quad d(P,R) = |x-x''|, \quad d(R,Q) = |x''-x'| \text{ sowie liegen}$$

$R \in \overline{PQ}$ :

$$\underline{d(P,R) + d(R,Q)} = |x-x''| + |x''-x'| = \underline{|(x-x'') + (x''-x')|} = |x-x'| = d(P,Q).$$

Darin enthalten sind die beiden Unterfälle

$$\alpha) x \leq x'' \leq x' < 0 \text{ und } \beta) x' \leq x'' \leq x < 0 !!$$

(iii)  $x \neq x'$  und  $x \cdot x' < 0$ : Damit liegen Punkt Q auf verschiedenen Seiten

von  $x=0$ . Sei o.B.d.A.  $x < 0 < x'$ . Dann ergeben sich für

$R \in \overline{PQ}$  zwei Möglichkeiten:

$$\alpha) x \leq x'' < 0 < x' \text{ oder } \beta) x < 0 < x'' \leq x'.$$

$$\underline{\text{Zu } \alpha):} \quad x \leq x'' < 0 < x' \Rightarrow \underline{d(P,Q)} = |x-x'| - 1 = \underline{(x'-x) - 1},$$

$$\underline{d(P,R)} = |x-x''| = \underline{(x''-x)}, \quad \underline{d(R,Q)} = |x''-x'| - 1 = \underline{(x'-x'') - 1}$$

Es folgt:

$$\underline{d(P,R) + d(R,Q)} = \underline{(x''-x) + (x'-x'') - 1} = \underline{(x'-x) - 1} = \underline{d(P,Q)}$$

$$\underline{\text{Zu } \beta):} \quad x < 0 < x'' \leq x' \Rightarrow \underline{d(P,Q)} = |x-x'| - 1 = \underline{(x'-x) - 1},$$

$$\underline{d(P,R)} = |x-x''| - 1 = \underline{(x''-x) - 1}, \quad \underline{d(R,Q)} = |x''-x'| = \underline{(x'-x'')}$$

Es folgt:

$$\underline{d(P,R) + d(R,Q)} = \underline{(x''-x) - 1 + (x'-x'')} = \underline{(x'-x) - 1} = \underline{d(P,Q)}$$

Also gilt die Gleichung für die Additivität in beiden Fällen.

Aus (i), (ii) und (iii) zusammen ergibt sich (b).

(c) Eindeutige Abtragbarkeit, d.h.:  $\bigwedge_{P \in \mathbb{R}^2} \bigwedge_{a \in \mathbb{R}^+} \bigvee_{A \in \overline{PQ}} d(P,A) = a$

Beweis: Sei  $P=(x,y)$ ,  $Q=(x',y')$ .

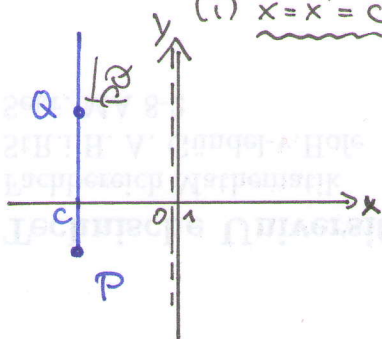
Dann ergeben sich für „x“ und „x'“ die Fälle (i)  $x=x'=c$

und (ii)  $x \neq x'$ .

(i)  $x=x'=c$ : Dann folgt:  $y < y'$  oder  $y > y'$ . Sei o.B.d.A.  $y < y'$ .

Es folgt:

$$\overline{PQ} = \{X=(x'',y'') \mid x''=c, y'' \geq y\}$$



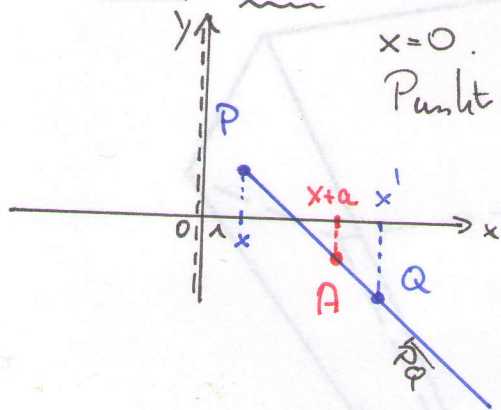
Ist  $a \in \mathbb{R}$ ,  $a \geq 0$  vorgegeben, so existiert ein eindeutiger Punkt  $A \in \overline{PQ}$  mit  $d(P, A) = a$ , nämlich  $A = (c, y+a)$ .

Für  $A$  gilt nämlich:  $d(P, A) = |y - (y+a)| = |-a| = a \checkmark$

(ii)  $x \neq x'$ : Dann folgt zunächst für  $x$ :  $0 < x$  oder  $x < 0$ . Sei nun o.B.d.A.  $0 < x$ , d.h.:  $P = (x, y)$  liegt „rechts“ von  $x=0$ . Für  $Q = (x', y')$  erhält man dann folgende Fälle:

$\alpha)$   $x < x'$  oder  $\beta)$   $x > x'$ .

Zu  $\alpha)$ :  $x < x'$ : Dann liegt die ganze Halbgerade  $\overline{PQ}$  „rechts“ von  $x=0$ . Damit existiert zu  $a \geq 0$  als eindeutiger Punkt  $A \in \overline{PQ}$  mit  $d(P, A) = a$ :



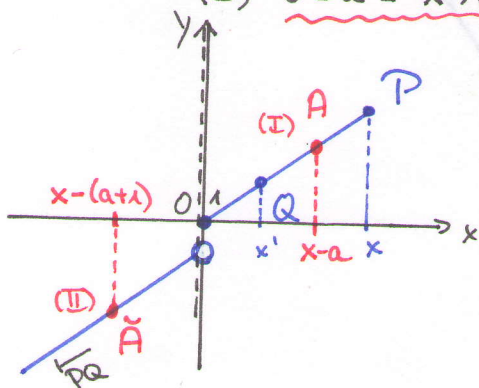
$A = (x+a, \tilde{y})$  mit  $\frac{\tilde{y}-y}{a} = \frac{y'-y}{x'-x}$ , d.h.:

$\tilde{y} = y + a \cdot \frac{y'-y}{x'-x}$

Es folgt:  $d(P, A) = |x - (x+a)| = |-a| = a \checkmark$

Zu  $\beta)$ :  $x > x'$ : Dann „überschneidet“ die Halbgerade  $\overline{PQ}$   $x=0$ . In diesem Fall unterscheidet man bezüglich  $a$ :

(I)  $0 \leq a \leq x-1$  und (II)  $x-1 < a$ .



(I)  $0 \leq a \leq x-1$ : Dann wähle  $A \in \overline{PQ}$

mit  $A = (x-a, \tilde{y})$  und

$\frac{y-\tilde{y}}{a} = \frac{y-y'}{x-x'} \Leftrightarrow \tilde{y} = y - a \cdot \frac{y-y'}{x-x'}$

Insbesondere ist

$x-a \geq x - (x-1) = 1$ , d.h.:

$A$  liegt „rechts“ von  $x=0$  !!

(II)  $a > x-1$ : Dann wähle  $A \in \overline{PQ}$  mit  $A = (x-(a+1), \tilde{y})$

und  $\frac{y-\tilde{y}}{a+1} = \frac{y-y'}{x-x'} \Leftrightarrow \tilde{y} = y - (a+1) \cdot \frac{y-y'}{x-x'}$

Insbesondere ist  $x-(a+1) = (x-1) - a < 0$ , d.h.:

A liegt 'links' von  $x=0$  !!

Dies erhalten nun im Fall (I): A und P liegen auf dieselber Seite von  $x=0$ , also gilt:

$$d(P,A) = |x - (x-a)| = |a| = a \quad \checkmark$$

Im Fall (II) folgt für das gewählte A:

A und P liegen auf verschiedenen Seiten von  $x=0$ , also gilt:

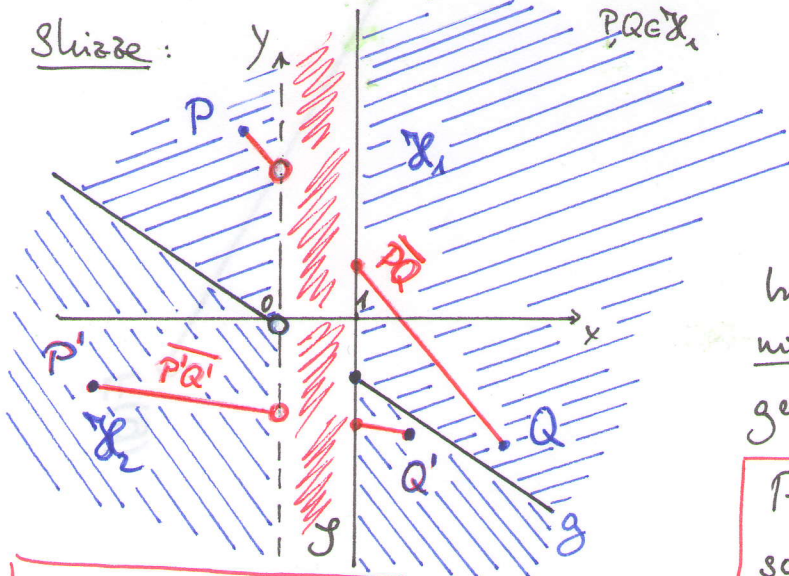
$$d(P,A) = |x - [x - (a+1)]| - 1 = |x - x + (a+1)| - 1 = |a+1| - 1 = a \quad \checkmark$$

Dies mag zum Nachweis der eindeutigen Abtragbarkeit von  $d(\cdot, \cdot)$  genügen!

Dies kommen nun zum Halbebenenaxiom (VI):

Jede Gerade  $g \in \mathcal{G}$  zerlegt offensichtlich die Ebene  $E = \mathbb{R}^2$  in zwei nicht-leere, disjunkte Halbebenen, wobei diese Halbebenen ihre Konvexität von  $\mathbb{R}^2$  "erben". Es gilt also:  $\bigwedge \overline{PQ} \subset \mathcal{H}_1, \bigwedge \overline{PQ} \subset \mathcal{H}_2$  für  $E \setminus g = \mathcal{H}_1 \cup \mathcal{H}_2$ .

Skizze:



$$\overline{PQ} \subset \mathcal{H}_1 \wedge \overline{P'Q'} \subset \mathcal{H}_2 ;$$

Skizzen dazu s. nächste Seite!

Es gilt allerdings nicht immer:

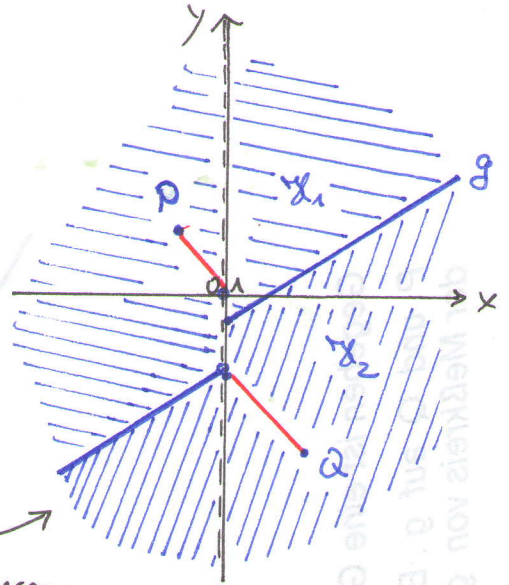
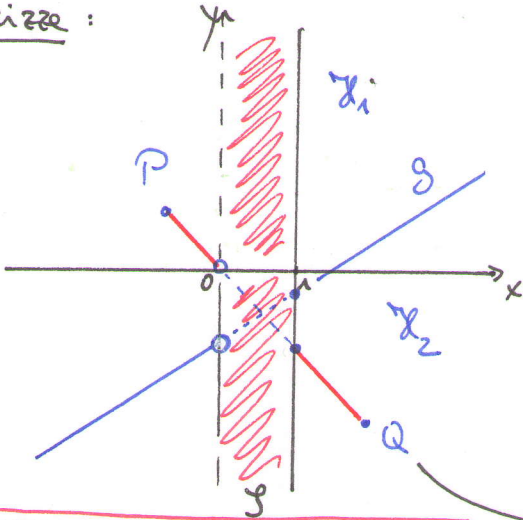
$$\overline{PQ} \subset \mathcal{H}_1 \wedge \overline{P'Q'} \subset \mathcal{H}_2 \Rightarrow \overline{PQ} \cap g = \emptyset$$

Insbesondere gilt in  $(E, g)$  auch nicht der Satz von Pasch, wie folgendes Gegenbeispiel zeigt:

$$A=(2,0), B=(2,3), C=(-2,0) \text{ sowie } g: y=2.$$

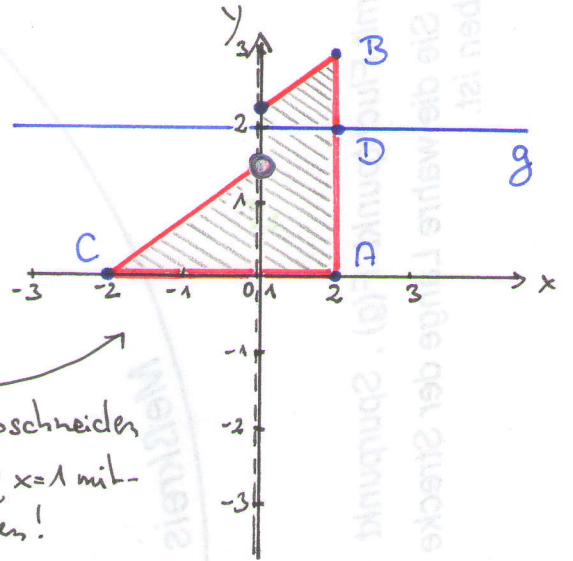
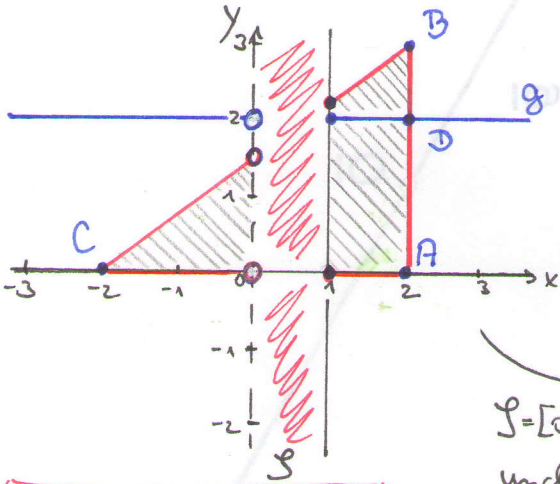
- || Es folgt:  $g \cap \overline{AB} = \{D\}$  mit  $D=(2,2)$ .
- || Aber:  $g \cap \overline{BC} = g \cap \overline{AC} = \emptyset$

Skizze:



$P \in X_1, Q \in X_2$  und  $\overline{PQ} \cap g = \emptyset$

$S = [0, 1) \times \mathbb{R}$  herausschneiden und "Ränder"  $x=0, x=1$  miteinander verkleben!



$g \cap \overline{AB} = \{D\}$ , aber:  
 $g \cap \overline{AC} = g \cap \overline{BC} = \emptyset$

$S = [0, 1) \times \mathbb{R}$  herausschneiden und Ränder  $x=0, x=1$  miteinander verkleben!