

- Algorithmus:

SWEET(S)

• X-Struktur $X \leftarrow \emptyset$

• Y-Struktur $Y \leftarrow \emptyset$

• double xpos $\leftarrow -\infty$

• forall $s \in S$ do

X.insert(s.left)

X.insert(s.right)

od

• while ($X \neq \emptyset$) {

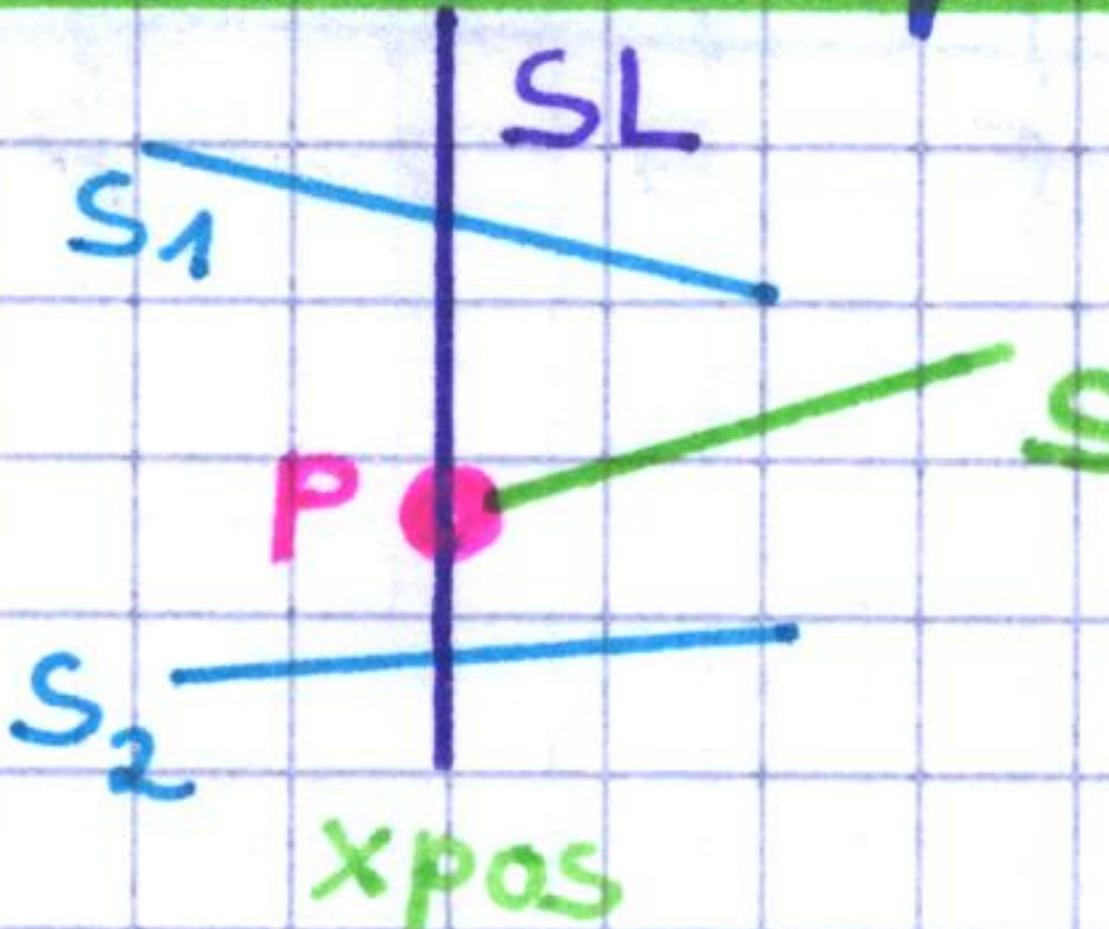
• p $\leftarrow X.\text{findmin}()$

xpos $\leftarrow p.xcoord()$ // schiebt SL zum Pkt p

Fallunterscheidungen gemäß der verschiedenen Events:

• switch (p) {

• case linker Endpkt von s: { 6



Y.insert(s)

$s_1 \leftarrow Y.\text{succ}(s)$

$s_2 \leftarrow Y.\text{pred}(s)$

X.delete($s_1 \cap s_2$)

X.insert($s_1 \cap s$)

X.insert($s \cap s_2$)

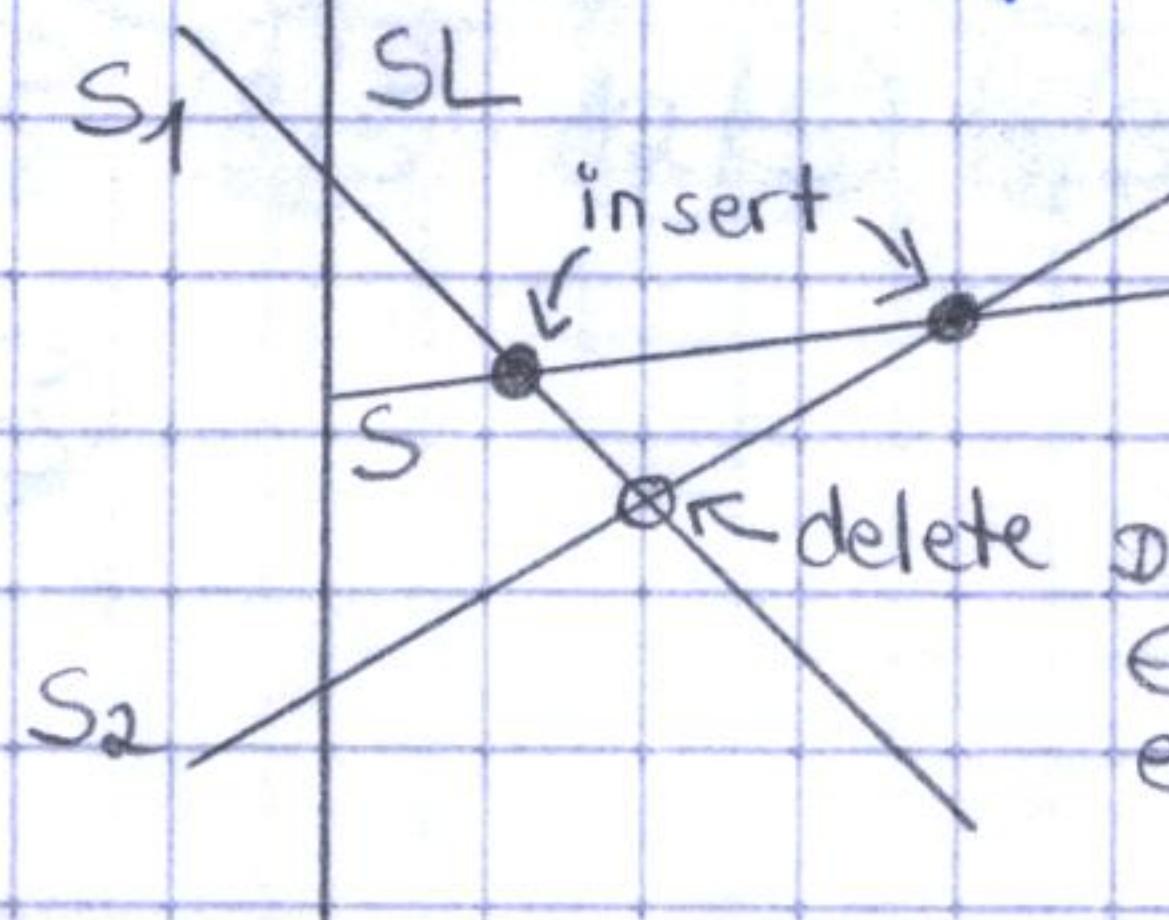
s_1 exist nicht immer

s_2 //

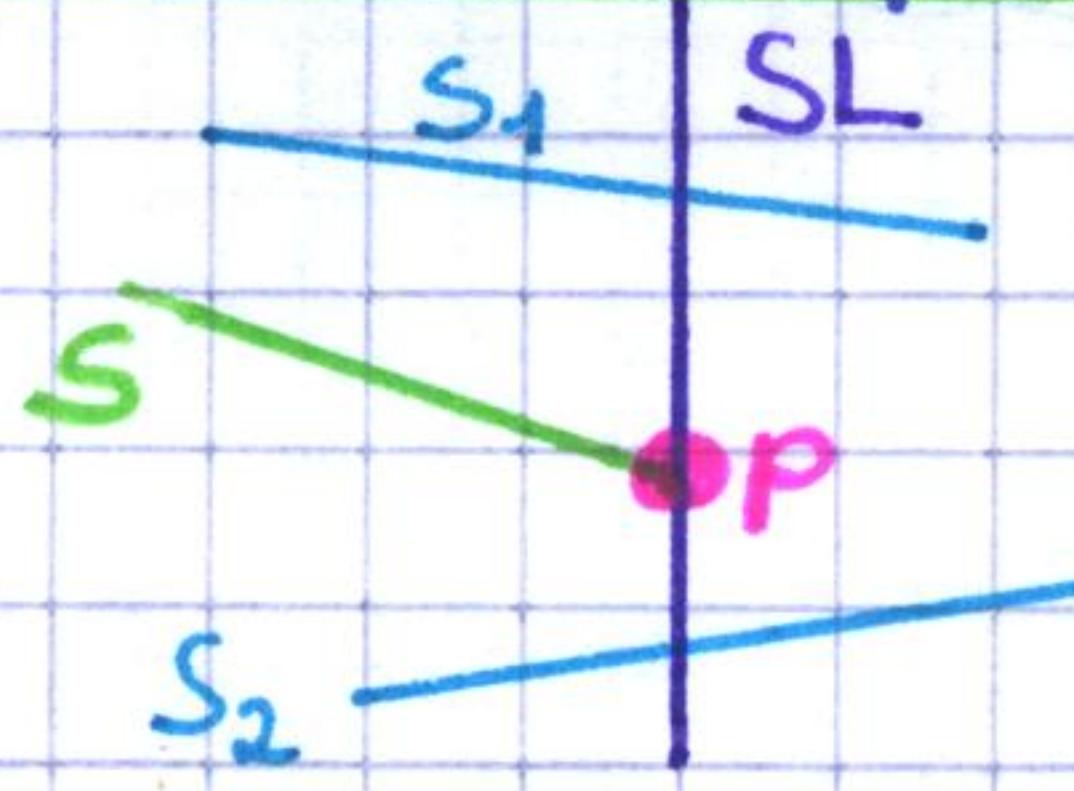
$s_1 \cap s_2$ //

$s_1 \cap s$ //

$s \cap s_2$ //



• case rechter Endpkt von s: { 4



Gibt nicht //

Weil man in der Y-Struktur nur Vorgänger & Nachf. kennt. Und wenn s weg ist, weiß man nicht mehr, dass es zw. s_1 und s_2 war, dass man diese beiden jetzt neu "verbinden" muss.

Y.delete(s)

$s_1 \leftarrow Y.\text{succ}(s_2)$

$s_2 \leftarrow Y.\text{pred}(s_1)$

$[s_2 \leftarrow Y.\text{pred}(s_1)]$

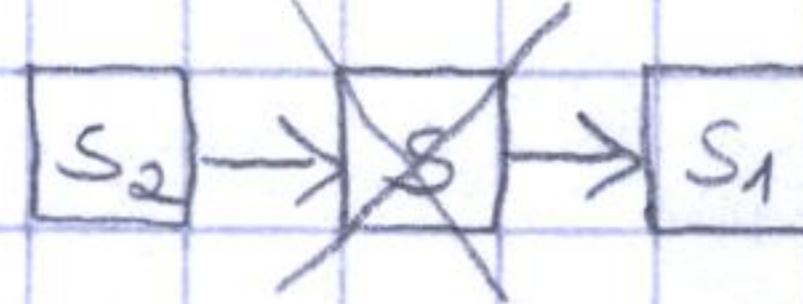
jetzt neu "verbinden" muss.

$s_1 \leftarrow Y.\text{succ}(s)$

$s_2 \leftarrow Y.\text{pred}(s)$

$[Y.\text{delete}(s)]$

X.insert($s_1 \cap s_2$)



$s_1 \cap s_2$ liegt rechts von SL //

• case Schnittpkt von s' und s'' : { 8

