

Guten Morgen!
Es geht gleich los.

§3 A combinatorial characterization of Coxeter groups

Goal: the exchange and deletion property.

Austausch- und Löschbedingung

3.1 Notation / standing assumptions

G is a group with generating set $S \subset G$

Assume $\mathcal{S} = \mathcal{S}^{-1} := \{s^{-1} \mid s \in S\}$ for simplicity.

in a Coxeter system this is automatically the case.

We will distinguish words in \mathcal{S} , i.e. lists of generators (s_1, \dots, s_n) and group elements $s_1 \dots s_n \in G$, where $s_i \in \mathcal{S} \forall i$.

abgeschlossen unter
Invertieren

generators (s_1, \dots, s_n) and group elements $s_1, \dots, s_n \in G$, where $s_i \in S \ \forall i$.

Jedes Wort in S liefert ein eindeutiges $g \in G$ aber nicht umgekehrt (i.A.)

Def 3.2 Word length Wortlänge

With G, S as above

Die Wortlänge eines Wortes (s_1, \dots, s_n) in S (bezüglich S) als n

Wortlänge eines Elementes $g \in G$ bezüglich S ist definiert als

$$l_S(g) := \min \{ n \in \mathbb{N} \mid \exists (s_1, \dots, s_n), s_i \in S \text{ s.t. } g = s_1 \dots s_n \}$$

Ist $l_S(g) = n$ für $g \in G$ und $g = s_1 \dots s_n$ dann heißt das zugehörige Wort reduziert bzw. einen reduzierten Ausdruck für g .

Wir definieren die Wortmetrik auf G wie folgt:

$$d_S(g, h) := l_S(g^{-1}h).$$

L

3.3 Universality property

$$\langle S \mid s_i^2 \ (s_i s_j)^{m_{ij}} \rangle$$

Let (W, S) be a Coxeter system.

If G is a group and $f: S \rightarrow G$ is a map

$$\text{s.t. } \underline{(f(s_1) \cdot f(s_2))^{m(s_1, s_2)} = 1 \quad \forall s_1, s_2 \in S}$$

sim. $(f(s_1) \cdot f(s_2)) \dots = 1 \quad \forall s_1, s_2 \in S$

then $\exists!$ extension of f to a group homomorphism $f: W \rightarrow G$.

3.4 Lemma

Let (W, S) be a Coxeter system and consider

the map $\varepsilon: s \mapsto -1 \quad \forall s \in S$.

Then ε extends ^{uniquely} to a group homomorphism $\varepsilon: W \rightarrow \{+1, -1\}$.

← seen as a multiplicative grp.

Bem: Äquivalent dazu $\exists!$ epim. $\varepsilon: W \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} = \{0, 1\}$

$\varepsilon(s_i) = 1$ \uparrow
als additive Gruppe

Proof: Wir wollen Universalitätsbedingung anwenden, d.h. wir müssen prüfen, dass für Paare s_i, s_j aus S gilt: $(\varepsilon(s_i) \cdot \varepsilon(s_j))^{m_{ij}} = 1$.

$\forall i, j: \varepsilon(s_i) \cdot \varepsilon(s_j) = (-1) \cdot (-1) = 1, \quad 1^{m_{ij}} = 1 \quad \forall m_{ij}$
□

Cor:

Remark: Equivalently there is an epimorphism (which we also call ε):

$\varepsilon: W \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ ← as an additive group

Cor 3.5

Each $s \in S$ is an involution.

Ecken sind G

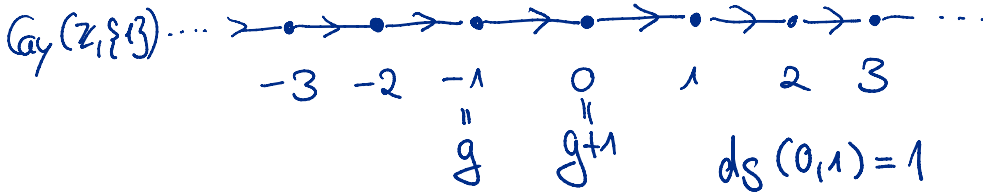
Kanten: $\{ \{g, gs\} \mid g \in G, s \in S, s^2 = \mathbb{1} \}$
 $\cup \{ (g, gs) \mid g \in G, s \in S, s^2 \neq \mathbb{1} \}$

Involutionen
 \rightsquigarrow ungerichtete
 Kanten

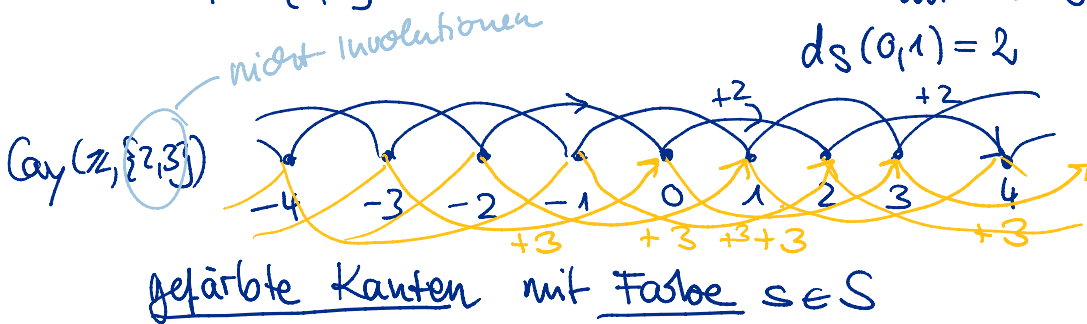
 \nwarrow nicht-Invol.
 \rightsquigarrow gerichtete
 Kanten

L

Bsp. $\mathbb{Z}, S = \{1\}$ $1+1 = 2 \neq 0 = \mathbb{1}$
 begl. "1"



$\mathbb{Z}, S = \{2, 3\}$



Rule if s is an involution, i.e. $s^2 = \mathbb{1}$, then $gs g^{-1}$ swaps g and gs and is the unique isomorphism of $\text{Cay}(G, S)$ which flips this edge.

3.8 Examples \nwarrow Involutionen!!



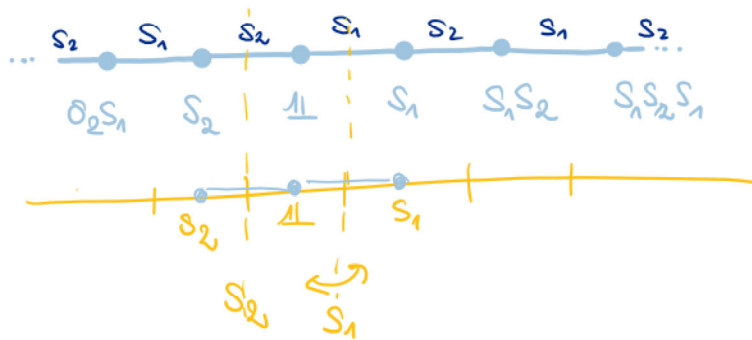
3.8 Examples

1) $D_\infty = \langle s_1, s_2 \mid s_i^2 \rangle$

$S := \{s_1, s_2\}$

$(gs) \cdot s$ $(gs, gss=g)$

Cay(D_∞, S)



ist der duale graph zur Parakkterisierung von \mathbb{R} bzgl D_∞

Intervall $\hat{=}$ fche

2) $W = \text{Sym}(3), S = \{s_1, s_2\}$ as shown



$W = \langle S \mid s_i^2, s_1 s_2 s_1 s_2 s_1 s_2 \rangle = D_6$

6 Elemente

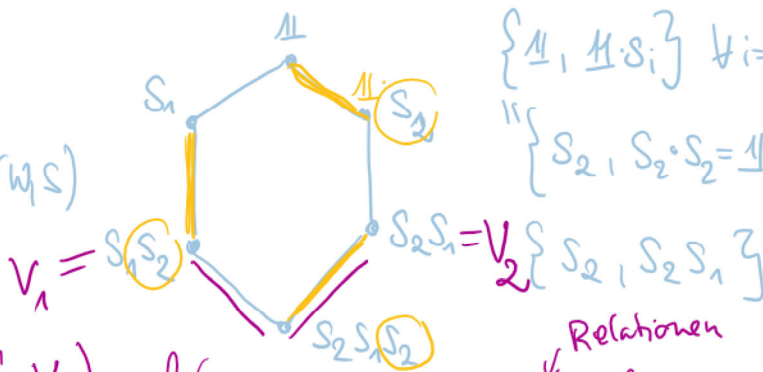
$(s_1 s_2)^3 = \mathbb{1}$

$\Delta \Rightarrow s_1 s_2 s_1 s_2 s_1 s_2 = \mathbb{1}$

$\Delta \Rightarrow s_1 s_2 s_1 = s_2 s_1 s_2$

- $\mathbb{1}, s_1, s_2$
- $s_1 s_2, s_2 s_1$
- $s_1 s_2 s_1 = s_2 s_1 s_2$

Cay(W, S)



- $\{\mathbb{1}, \mathbb{1} \cdot s_i\} \forall i=1,2$
- $\{s_2, s_2 \cdot s_2 = \mathbb{1}\}$
- $\{s_2, s_2 s_1\}$

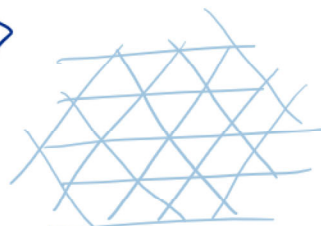
$d(v_1, v_2) = 2$

$\underline{\quad} = l_S(v_2^{-1} \cdot v_1) = l_S(s_1 s_2 \cdot s_1 s_2) = l_S(s_2 s_1 s_2 \cdot s_2) = l_S(s_2 s_1) = 2$

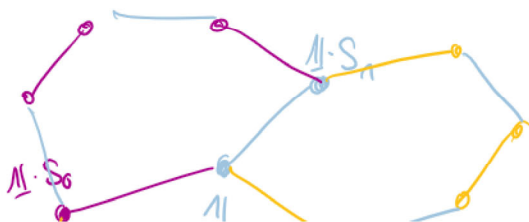
Involutions \sim ungerichtete kanten

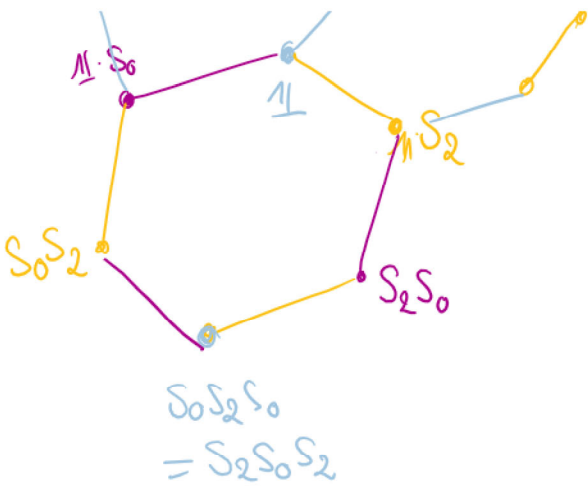
3) $W = \langle s_0, s_1, s_2 \mid s_i^2, (s_i s_j)^3, i \neq j \rangle$

unendlich viele Elemente



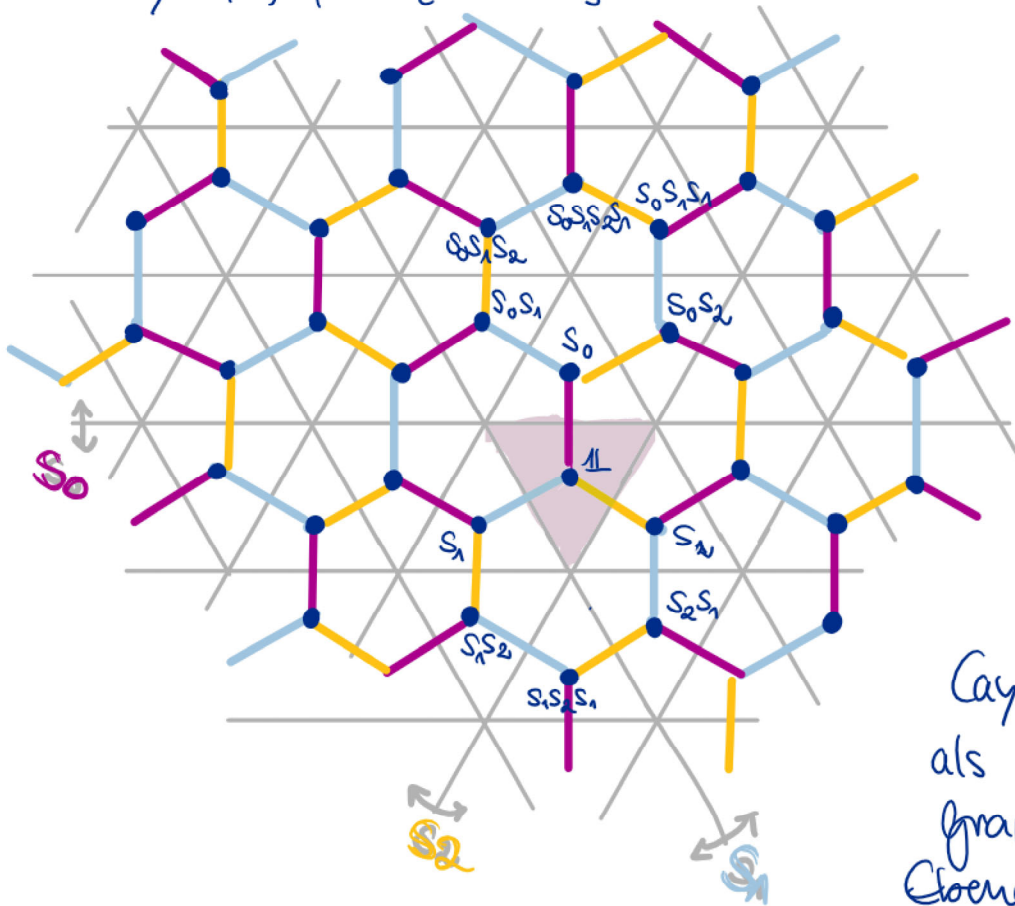
Jedes Dreieck $\hat{=}$ einem Gruppenelement





The Cayley graph is the dual graph of the tiling corresponding to W :

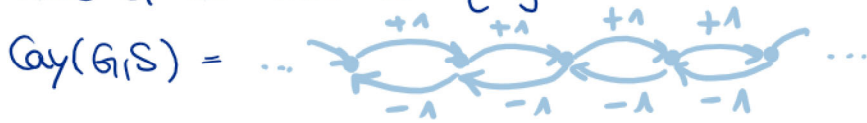
$\text{Cay}(W, S)$, $S = \{S_0, S_1, S_2\}$



$\text{Cay}(W, S)$
 als dualer
 graph in der
 Elementarteilung
 von (W, S)

4) A non-Coxeter example:

take $G = \mathbb{Z}$ and $S = \{+1\}$ ← no involutions



3.9 Remark: Zusammenhang $\text{Cay}(W, S)$ und l_S

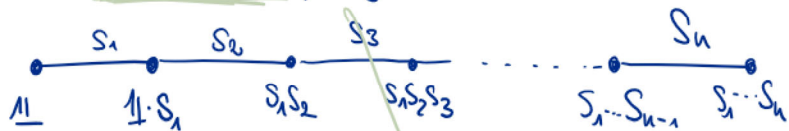
Die Wortmetrik l_S genau die Pfad-Metrik auf $\text{Cay}(W, S)$,
genauer auf der Eckenmenge von $\text{Cay}(W, S)$, ist.

Pfad-Metrik: $d(v_1, v_2) =$ Länge des kürzesten Weges
von v_1 nach v_2
↑↑ Ecken im Graph

$l_S(\mathbb{1}, g) = \#$ Buchst. in kürzesten Wort

$(s_1 \dots s_n)$ für $g = s_1 s_2 \dots s_n$

→ Pfad:



- $\{ \mathbb{1}, s_n \}$
- $(s_n, s_1 s_2)$
- $(s_1 \dots s_i, s_1 \dots s_i s_{i+1})$
- $\dots (s_1 \dots s_{n-1}, s_1 \dots s_n)$

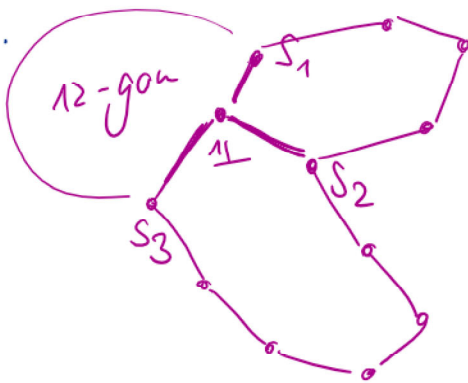
↳ Wörter in S
 $\hat{=}$
 Kantenzüge $\text{Cay}(W, S)$

Lemma 3.10

In a Coxeter system (W, S) the generators L in S are pairwise distinct.

This is not a priori clear from the definition.
We will see a proof in the next two weeks

z.B. für
 $\langle s_1, s_2, s_3 \mid s_1^2, (s_1 s_2)^3, (s_2 s_3)^4, (s_3 s_1)^6 \rangle$



Prop. 3.11

The Cayley graph $\text{Cay}(W, S)$ of a Coxeter system (W, S) is indeed a graph which is
connected, simple* and w/o double edges.
einfach

* recall: a graph is simple if it does not contain any loops. i.e. edges are sets not multisets. ~~⊗~~

Proof: • $\text{Cay}(G, S)$ ist immer zusammenhängend, wenn S die Gruppe G erzeugt.

weil alle Elemente $g \in G$ Wörter in S haben
mit $g = s_1 s_2 \dots s_n$ $\underbrace{(s_1, \dots, s_n)}_{\hat{=} \text{ Pfad in } \text{Cay}(G, S)}$

D.h. alle Ecken sind durch einen Pfad mit $\mathbb{1}$

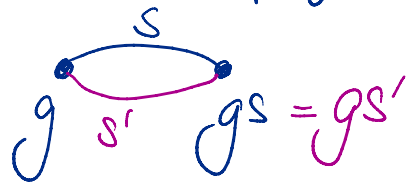
= Pfad in $\text{Cay}(G, S)$

D.h. alle Ecken sind durch einen Pfad mit 1 verbunden. Also $\text{Cay}(G, S)$ ist zusammenhängend.

(W, S) hat nur Involutionen als Erzeuger
 also ist $1 \notin S$ und somit $g \neq gs \ \forall g \in W, s \in S$
 \Rightarrow keine Schleifen in $\text{Cay}(W, S)$

Keine Doppelkanten folgt aus Lemma 3.10,

denn:



$$s \neq s' \ \forall s, s' \in S.$$

□