

Algorithmentechnik - Übung 5

6. Sitzung

Tanja Hartmann | 12. Januar 2010

INSTITUT FÜR THEORETISCHE INFORMATIK, PROF. DR. DOROTHEA WAGNER



Definition

Ein Teilgraph $C = (V_C, E_C)$ von $G = (V, E)$ d.h. $V_C \subseteq V$, $E_C \subseteq E$ heißt *Kreis* in G , falls alle Knoten aus V_C in C **geraden Grad** haben. Falls C **zusammenhängend** ist und alle Knoten aus V_C **Grad zwei** haben, so heißt C *einfacher Kreis*.

Definition

Ein Teilgraph $C = (V_C, E_C)$ von $G = (V, E)$ d.h. $V_C \subseteq V$, $E_C \subseteq E$ heißt *Kreis* in G , falls alle Knoten aus V_C in C **geraden Grad** haben. Falls C **zusammenhängend** ist und alle Knoten aus V_C **Grad zwei** haben, so heißt C *einfacher Kreis*.

Kreis als Kantenmenge – **Vektordarstellung** in $GF(2)^m$

Definition

Ein Teilgraph $C = (V_C, E_C)$ von $G = (V, E)$ d.h. $V_C \subseteq V$, $E_C \subseteq E$ heißt *Kreis* in G , falls alle Knoten aus V_C in C **geraden Grad** haben. Falls C **zusammenhängend** ist und alle Knoten aus V_C **Grad zwei** haben, so heißt C *einfacher Kreis*.



Äquivalenzrelation auf der Menge aller Kreise C :

$$C_1 \sim C_2 :\Leftrightarrow E_{C_1} = E_{C_2}$$



Kreis als Kantenmenge – **Vektordarstellung** in $GF(2)^m$

Definition

Ein Teilgraph $C = (V_C, E_C)$ von $G = (V, E)$ d.h. $V_C \subseteq V$, $E_C \subseteq E$ heißt *Kreis* in G , falls alle Knoten aus V_C in C **geraden Grad** haben. Falls C **zusammenhängend** ist und alle Knoten aus V_C **Grad zwei** haben, so heißt C *einfacher Kreis*.

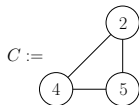
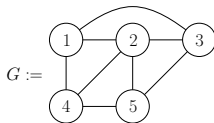
↑
Äquivalenzrelation auf der Menge aller Kreise C :

$$C_1 \sim C_2 :\Leftrightarrow E_{C_1} = E_{C_2}$$



Kreis als Kantenmenge – **Vektordarstellung** in $GF(2)^m$

- (a) Zählen Sie alle Elemente der Kreis-Äquivalenzklasse auf, die C enthält.



Definition

Ein Teilgraph $C = (V_C, E_C)$ von $G = (V, E)$ d.h. $V_C \subseteq V$, $E_C \subseteq E$ heißt *Kreis* in G , falls alle Knoten aus V_C in C **geraden Grad** haben. Falls C **zusammenhängend** ist und alle Knoten aus V_C **Grad zwei** haben, so heißt C *einfacher Kreis*.

↑
Äquivalenzrelation auf der Menge aller Kreise \mathcal{C} :

$$C_1 \sim C_2 :\Leftrightarrow E_{C_1} = E_{C_2}$$

↓

Kreis als Kantenmenge – **Vektordarstellung** in $GF(2)^m$

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Zeige, \mathcal{C} ist Untervektorraum von $GF(2)^m$:

- Abgeschlossenheit der Addition
- Neutrales Element
- Abgeschlossenheit der äußeren Verknüpfung/Skalarmultiplikation

Konvention:

- Identifiziere $C \in \mathcal{C}$ mit (eindeutigem) kanteninduzierten Repräsentanten.
- Für $v \in V_C$ sei $E_C(v) = \{e \in E_C \mid e \text{ inzident zu } v\}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

Seien $C_1, C_2 \in \mathcal{C}$, so gilt:

- $d_1(u), d_2(v)$ sind **gerade** für alle u, v .
- $C_1 \oplus C_2 =: C_3 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ beeinflusst nur Knoten in $V_1 \cap V_2$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

Seien $C_1, C_2 \in \mathcal{C}$, so gilt:

- $d_1(u), d_2(v)$ sind **gerade** für alle u, v .
- $C_1 \oplus C_2 =: C_3 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ beeinflusst nur Knoten in $V_1 \cap V_2$.

Sei $v \in V_1 \cap V_2$:

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

Seien $C_1, C_2 \in \mathcal{C}$, so gilt:

- $d_1(u), d_2(v)$ sind **gerade** für alle u, v .
- $C_1 \oplus C_2 =: C_3 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ beeinflusst nur Knoten in $V_1 \cap V_2$.

Sei $v \in V_1 \cap V_2$:

- $E_3(v) = (E_1(v) \cup E_2(v)) \setminus (E_1(v) \cap E_2(v))$

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

Seien $C_1, C_2 \in \mathcal{C}$, so gilt:

- $d_1(u), d_2(v)$ sind **gerade** für alle u, v .
- $C_1 \oplus C_2 =: C_3 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ beeinflusst nur Knoten in $V_1 \cap V_2$.

Sei $v \in V_1 \cap V_2$:

- $E_3(v) = (E_1(v) \cup E_2(v)) \setminus (E_1(v) \cap E_2(v))$
- $d_3(v) = d_1(v) + d_2(v) - 2|E_1(v) \cap E_2(v)| \geq 0$ ist **gerade**.

$\implies C_3 \in \mathcal{C}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Abgeschlossenheit der **Addition**:

Seien $C_1, C_2 \in \mathcal{C}$, so gilt:

- $d_1(u), d_2(v)$ sind **gerade** für alle u, v .
- $C_1 \oplus C_2 =: C_3 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ beeinflusst nur Knoten in $V_1 \cap V_2$.

Sei $v \in V_1 \cap V_2$:

- $E_3(v) = (E_1(v) \cup E_2(v)) \setminus (E_1(v) \cap E_2(v))$
- $d_3(v) = d_1(v) + d_2(v) - 2|E_1(v) \cap E_2(v)| \geq 0$ ist **gerade**.

$\implies C_3 \in \mathcal{C}$. (C_3 i.A. nicht kanteninduziert)

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

Abgeschlossenheit der **äußeren Verknüpfung/Skalarmultiplikation**:

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

Abgeschlossenheit der **äußeren Verknüpfung/Skalarmultiplikation**:

- $GF(2) = \{0, 1\}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

Abgeschlossenheit der **äußeren Verknüpfung**/Skalarmultiplikation:

- $GF(2) = \{0, 1\}$.
- $0 \cdot C = \text{neutrales Element} \in \mathcal{C} \quad \forall C \in \mathcal{C}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

Abgeschlossenheit der **äußeren Verknüpfung**/Skalarmultiplikation:

- $GF(2) = \{0, 1\}$.
- $0 \cdot C = \text{neutrales Element} \in \mathcal{C} \quad \forall C \in \mathcal{C}$.
- $1 \cdot C = C \in \mathcal{C} \quad \forall C \in \mathcal{C}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Lineare Algebra - Problem 1 [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

Neutrales Element:

- $C_0 \in \mathcal{C}$ mit $E_0 = \emptyset$ entspricht Nullvektor $0 \in \langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$.
- Nullvektor 0 ist neutrales Element bzgl. Addition in $GF(2)^m$.

\implies Neutrales Element $\in \mathcal{C}$.

Abgeschlossenheit der **äußeren Verknüpfung**/Skalarmultiplikation:

- $GF(2) = \{0, 1\}$.
- $0 \cdot C = \text{neutrales Element} \in \mathcal{C} \quad \forall C \in \mathcal{C}$.
- $1 \cdot C = C \in \mathcal{C} \quad \forall C \in \mathcal{C}$.

$\implies aC \in \mathcal{C} \quad \forall a \in GF(2), C \in \mathcal{C}$.

(b) Zeige: Für den Kreisraum $\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}}$ eines Graphen G gilt

$$\langle \mathcal{C} \rangle_{GF(2)\text{-VR}} = \mathcal{C}.$$

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e = \{u, v\}\} \cup \{u\text{-}v\text{-Pfad in } T\}\}$$

Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e\} \cup \{u-v\text{-Pfad in } T\}\}$$

Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**.

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e = \{u, v\}\} \cup \{u\text{-}v\text{-Pfad in } T\}\}$$

Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

- (a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**.
- (b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} .

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e = \{u, v\}\} \cup \{u\text{-}v\text{-Pfad in } T\}\}$
Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

- (a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**.
- (b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} .

Dimension des Kreisraums ist $m - n + 1$, wobei $n := |V|$, $m := |E|$.

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e = \{u, v\}\} \cup \{u\text{-}v\text{-Pfad in } T\}\}$
Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

- (a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**.
- (b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} .

Dimension des Kreisraums ist $m - n + 1$, wobei $n := |V|$, $m := |E|$.

- (c) Zeige: $|B_T| = m - n + 1$.

Definition

Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter, zshg. Graph und $T = (V, E_T)$ ein aufspannender Baum in G . Dann heißt

$B_T := \{C_e \in \mathcal{C} \mid e \in E \setminus E_T, E_{C_e} = \{e = \{u, v\}\} \cup \{u\text{-}v\text{-Pfad in } T\}\}$
Fundamentalebasis des Kreisraumes \mathcal{C} von G (bzgl. T).

- (a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**.
(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} .

Dimension des Kreisraums ist $m - n + 1$, wobei $n := |V|$, $m := |E|$.

- (c) Zeige: $|B_T| = m - n + 1$.

Beobachtung:

$u\text{-}v\text{-Pfade in } T$ eindeutig $\Rightarrow e = \{u, v\}$ induziert genau einen Kreis C_e in B_T .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**:

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**:

Beweis durch Widerspruch:

Annahme: $\sum_{e \in E \setminus E_T} a_e C_e = 0$, $a_e \in GF(2)$, mit $a_{e'} \neq 0$ für mindestens ein e'

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**:

Beweis durch Widerspruch:

Annahme: $\sum_{e \in E \setminus E_T} a_e C_e = 0$, $a_e \in GF(2)$, mit $a_{e'} \neq 0$ für mindestens ein e'

- $C_{e'} \ni e'$, e' in **keinem** anderen Kreis aus B_T (nach Beobachtung).

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**:

Beweis durch Widerspruch:

Annahme: $\sum_{e \in E \setminus E_T} a_e C_e = 0$, $a_e \in GF(2)$, mit $a_{e'} \neq 0$ für mindestens ein e'

- $C_{e'} \ni e'$, e' in **keinem** anderen Kreis aus B_T (nach Beobachtung).
- Addition ist *symmetrische Differenz* $\Rightarrow e'$ bleibt in LinKombi erhalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(a) Zeige: $B_T \subseteq GF(2)^m$, $m := |E|$, ist **linear unabhängig**:

Beweis durch Widerspruch:

Annahme: $\sum_{e \in E \setminus E_T} a_e C_e = 0$, $a_e \in GF(2)$, mit $a_{e'} \neq 0$ für mindestens ein e'

- $C_{e'} \ni e'$, e' in **keinem** anderen Kreis aus B_T (nach Beobachtung).
- Addition ist *symmetrische Differenz* $\Rightarrow e'$ bleibt in LinKombi erhalten.

$\Rightarrow \sum_{e \in E \setminus E_T} a_e C_e \neq 0$ (Widerspruch zur Annahme!)

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \setminus E_T$:

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \setminus E_T$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \setminus E_T$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.
- $e \in E_C$.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \setminus E_T$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.
- $e \in E_C$.

$\implies e$ ist in **ungerader** Anzahl an Kreisen in LinKombi enthalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E \setminus (E_C \cup E_T)$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.
- $e \in E_C$.

$\implies e$ ist in **ungerader** Anzahl an Kreisen in LinKombi enthalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E \setminus (E_C \cup E_T)$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.
- $e \notin E_C$.

$\implies e$ ist in **ungerader** Anzahl an Kreisen in LinKombi enthalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E \setminus (E_C \cup E_T)$:

- *Nichtbaumkante* e ist in genau einem Kreis C_e in B_T enthalten.
- $e \notin E_C$.

$\implies e$ ist in **gerader** Anzahl an Kreisen in LinKombi enthalten.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \in E_C$.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \in E_C$.

$\implies S_e$ wird von **ungerader** Anzahl Nichtbaumkanten aus E_C gekreuzt!

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in E_C \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \in E_C$.

$\implies S_e$ wird von **ungerader** Anzahl Nichtbaumkanten aus E_C gekreuzt!

S_e kreuzende Nichtbaumkanten in $G \Leftrightarrow e$ enthaltende Kreise in B_T .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in (E \setminus E_C) \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \in E_C$.

$\implies S_e$ wird von **ungerader** Anzahl Nichtbaumkanten aus E_C gekreuzt!

S_e kreuzende Nichtbaumkanten in $G \Leftrightarrow e$ enthaltende Kreise in B_T .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in (E \setminus E_C) \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \notin E_C$.

$\implies S_e$ wird von **ungerader** Anzahl Nichtbaumkanten aus E_C gekreuzt!

S_e kreuzende Nichtbaumkanten in $G \Leftrightarrow e$ enthaltende Kreise in B_T .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(b) Zeige (konstruktiv): $B_T \subseteq GF(2)^m$ ist **Erzeugendensystem** von \mathcal{C} :

Behauptung: $\mathcal{C} = \sum_{e \in E_C \setminus E_T} C_e$.

- Für $e \in E_C$ zeige: e **bleibt** in LinKombi **erhalten**.
- Für $e \in E \setminus E_C$ zeige: e **fällt** aus LinKombi **heraus**.

Sei $e \in (E \setminus E_C) \cap E_T$:

- *Baumkante* e induziert einen Schnitt S_e in G .
- S_e wird sonst nur von Nichtbaumkanten gekreuzt.
- $|\{e' \in E_C \mid e' \text{ kreuzt } S_e\}|$ ist gerade.
- $e \notin E_C$.

$\implies S_e$ wird von **gerader** Anzahl Nichtbaumkanten aus E_C gekreuzt!

S_e kreuzende Nichtbaumkanten in $G \Leftrightarrow e$ enthaltende Kreise in B_T .

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(c) Zeige: $|B_T| = m - n + 1$.

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(c) Zeige: $|B_T| = m - n + 1$.

nach Definition und Beobachtung:

$$B_T = E \setminus E_T$$

(**Basiskreise** und **Nichtbaumkanten** entsprechen sich **bijektiv**.)

Fundamentalebasis-Definition [Kap. 5.1]

(Kreisbasen)

(c) Zeige: $|B_T| = m - n + 1$.

nach Definition und Beobachtung:

$$B_T = E \setminus E_T$$

(**Basiskreise** und **Nichtbaumkanten** entsprechen sich **bijektiv**.)

\implies

$$|B_T| = |E \setminus E_T| = m - (n - 1) = m - n + 1.$$

Kreisräume - Problem 3 [Kap. 5.4]

(Kreisbasen)

(a) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **exponentiell** in $|E_i|$.

Kreisräume - Problem 3 [Kap. 5.4]

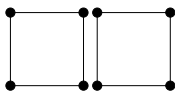
(Kreisbasen)

(a) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **exponentiell** in $|E_i|$.

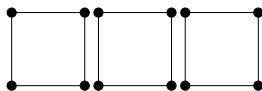
Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der *4er-Kreis-Kopien*:



G_1



G_2



G_3

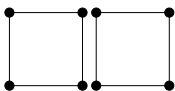
(Kreisbasen)

(a) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **exponentiell** in $|E_i|$.

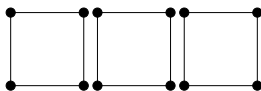
Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der *4er-Kreis-Kopien*:



G_1



G_2



G_3

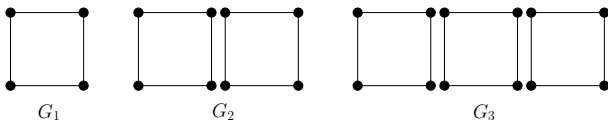
Korrektheit: Für G_n gilt

- $|V_n| = 4n$
- $|E_n| = 4n$

(Kreisbasen)

(a) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **exponentiell** in $|E_i|$.

Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der 4er-Kreis-Kopien:



Korrektheit: Für G_n gilt

- $|V_n| = 4n$
- $|E_n| = 4n$
- $|C_n| = |\mathcal{P}(\{1, \dots, n\})| = 2^n = 2^{|E_n|/4} = (2^{\frac{1}{4}})^{|E_n|}$

Kreisräume - Problem 3 [Kap. 5.4]

(Kreisbasen)

(b) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **linear** in $|E_i|$.

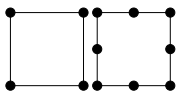
(Kreisbasen)

(b) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **linear** in $|E_i|$.

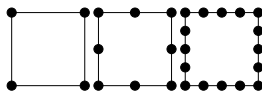
Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der *4er-Kreis-Kopien-Unterteilungen*:



G_1



G_2

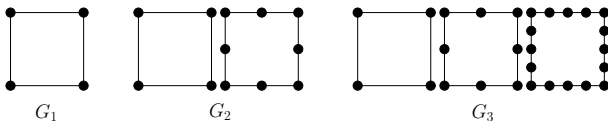


G_3

(Kreisbasen)

(b) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **linear** in $|E_i|$.

Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der 4er-Kreis-Kopien-Unterteilungen:



Korrektheit: Für G_n gilt

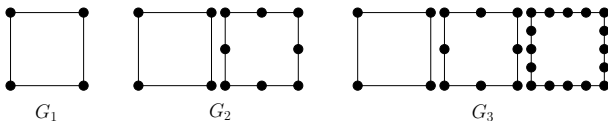
■ $|V_n| = \sum_{i=0}^{i=n} 4 \cdot 2^i$

■ $|E_n| = \sum_{i=0}^{i=n} 4 \cdot 2^i = 4 \sum_{i=0}^{i=n} 2^i = 4(2^{n+1} - 1) = 8 \cdot 2^n - 4$

(Kreisbasen)

(b) Gesucht: Familie $(G_i)_{i \in I}$ mit $|C_i|$ **linear** in $|E_i|$.

Familie $(G_n)_{n \in \mathbb{N}}$ der 4er-Kreis-Kopien-Unterteilungen:



Korrektheit: Für G_n gilt

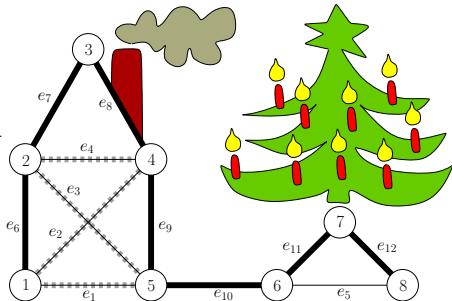
- $|V_n| = \sum_{i=0}^{i=n} 4 \cdot 2^i$
- $|E_n| = \sum_{i=0}^{i=n} 4 \cdot 2^i = 4 \sum_{i=0}^{i=n} 2^i = 4(2^{n+1} - 1) = 8 \cdot 2^n - 4$
- $|C_n| = |\mathcal{P}(\{1, \dots, n\})| = 2^n = (|E_n| + 4)/8$

Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\};$
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\};$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

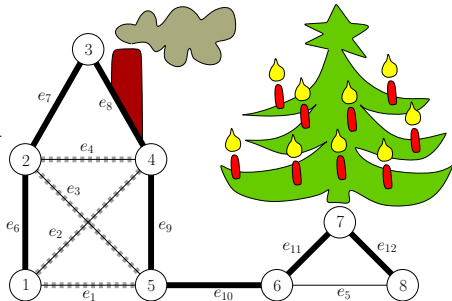
Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

Initialisierung:

$S_1 = \{e_1\}$, $S_2 = \{e_2\}$, $S_3 = \{e_3\}$,

$S_4 = \{e_4\}$, $S_5 = \{e_5\}$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

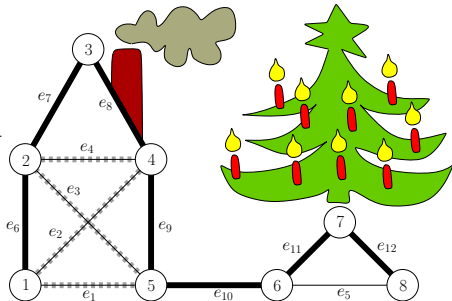
$$S_1 = \{e_1\}, S_2 = \{e_2\}, S_3 = \{e_3\},$$

$$S_4 = \{e_4\}, S_5 = \{e_5\}$$

k = 1:

$$S_1 = \{e_1\}, C_1 := \{e_1, e_3, (e_6)\}$$

$$S_3 = \{e_1\} \oplus \{e_3\} = \{e_1, e_3\}$$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

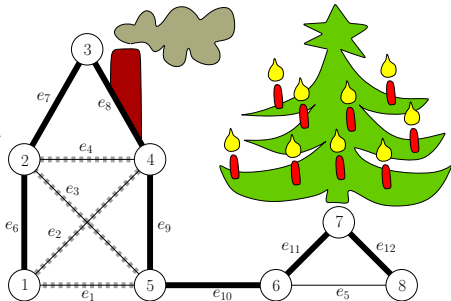
$$S_1 = \{e_1\}, S_2 = \{e_2\}, S_3 = \{e_1, e_3\},$$

$$S_4 = \{e_4\}, S_5 = \{e_5\}$$

k = 2:

$$S_2 = \{e_2\}, C_2 := \{e_1, e_2, (e_9)\}$$

$$S_3 = \{e_1, e_3\} \oplus \{e_2\} = \{e_1, e_2, e_3\}$$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

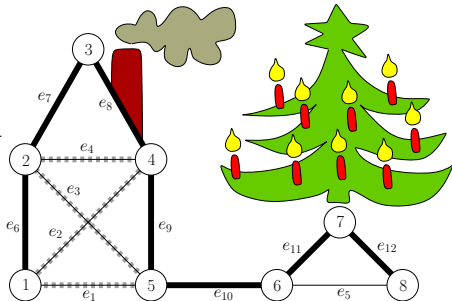
$$S_1 = \{e_1\}, S_2 = \{e_2\}, S_3 = \{e_1, e_2, e_3\},$$

$$S_4 = \{e_4\}, S_5 = \{e_5\}$$

k = 3:

$$S_3 = \{e_1, e_2, e_3\}, C_3 := \{e_2, e_4, (e_6)\}$$

$$S_4 = \{e_4\} \oplus \{e_1, e_2, e_3\} = \{e_1, e_2, e_3, e_4\}$$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

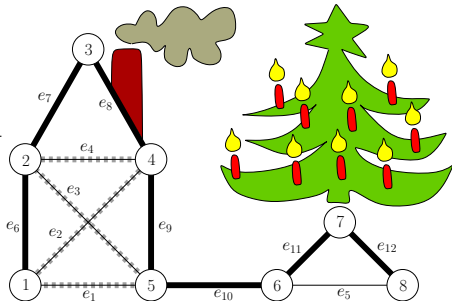
$$S_1 = \{e_1\}, S_2 = \{e_2\}, S_3 = \{e_1, e_2, e_3\},$$

$$S_4 = \{e_1, e_2, e_3, e_4\}, S_5 = \{e_5\}$$

k = 4:

$$S_4 = \{e_1, e_2, e_3, e_4\}, C_4 := \{e_4, (e_7, e_8)\}$$

keine Änderung



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\}$;
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\}$;

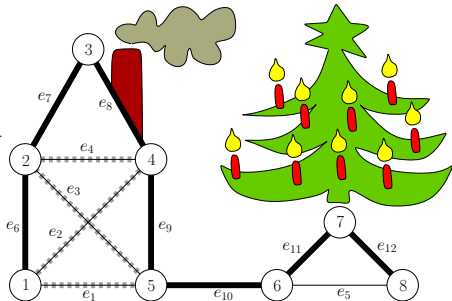
$S_1 = \{e_1\}$, $S_2 = \{e_2\}$, $S_3 = \{e_1, e_2, e_3\}$,

$S_4 = \{e_1, e_2, e_3, e_4\}$, $S_5 = \{e_5\}$

$k = 5$:

$S_5 = \{e_5\}$, $C_5 := \{e_5, (e_{11}, e_{12})\}$

keine Änderung



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

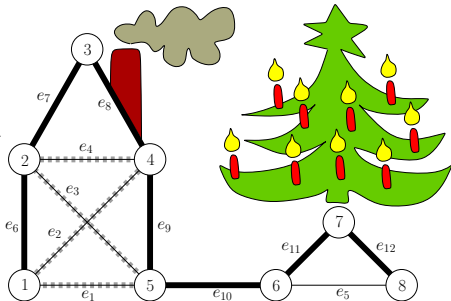
- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\};$
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k ;$
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\};$

Ausgabe:

$C_1 = \{e_1, e_3, (e_6)\}, C_2 = \{e_1, e_2, (e_9)\},$

$C_3 = \{e_2, e_4, (e_6)\}, C_4 = \{e_4, (e_7, e_8)\},$

$C_5 = \{e_5, (e_{11}, e_{12})\}$



Algo von de Pina - Problem 4 [Kap. 5.4]

Eingabe : Graph $G = (V, E)$

Ausgabe : MCB von G

- 1 für $i = 1$ bis N tue
- 2 $S_i \leftarrow \{e_i\};$
- 3 für $k = 1$ bis N tue
- 4 Finde einen kürzesten Kreis C_k mit $\langle C_k, S_k \rangle = 1$;
- 5 für $i = k + 1$ bis N tue
- 6 wenn $\langle C_k, S_i \rangle = 1$ dann
- 7 $S_i \leftarrow S_i \oplus S_k$;
- 8 Ausgabe ist: $\{C_1, \dots, C_N\};$

$$C_1 = \{e_1, e_3, (e_6)\}, C_2 = \{e_1, e_2, (e_9)\},$$
$$C_3 = \{e_2, e_4, (e_6)\}, C_4 = \{e_4, (e_7, e_8)\},$$
$$C_5 = \{e_5, (e_{11}, e_{12})\}$$

Gestrichelter Kreis:

$$\{e_1, e_2, e_3, e_4\} = C_1 \oplus C_3 =$$
$$\{e_1, e_3, (e_6)\} \oplus \{e_2, e_4, (e_6)\}$$

