

Modellierung und Simulation eines chemischen endlichen Automaten zur Lösung des Partition-Problems als Entscheidungsproblem

Florian Siegmund

6. Juli 2015

OVERVIEW

Definition

Anwendung

Algorithmus

DEFINITION

Eingabe:

Natürliche Zahlen $a_1 \dots a_n$

Frage:

Gibt es $I \subseteq \{1, \dots, n\}$ mit $\sum_{i \in I} a_i = \sum_{i \notin I} a_i$

OVERVIEW

Definition

Anwendung

Algorithmus

ANWENDUNG

- ▶ Daten über mehrere Datenträger gleichverteilen
- ▶ beladen von LKWs, Schiffen oder anderen Transportfahrzeugen

OVERVIEW

Definition

Anwendung

Algorithmus

REDUKTION

Reduktion auf das Rucksackproblem

$X = a_1, \dots, a_n ; I \subseteq \{1, \dots, n\}$

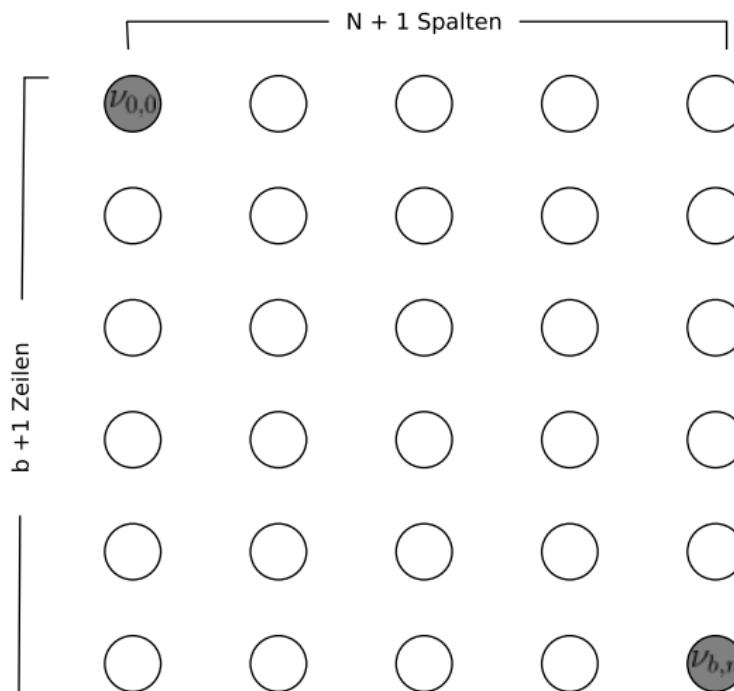
Gibt es $I \subseteq \{1, \dots, n\}$ mit $\sum_{i \in I} a_i = \frac{\sum_{i \in X} a_i}{2}$

ERZEUGEN EINES ENDLICHEN AUTOMATEN

- ▶ gerichteter Graph $G = (V, E)$ mit einem $(b + 1) \cdot (n + 1)$ -Knotenraster
- ▶ $V = \{v_{(i,k)} \mid \forall i = 0, \dots, b \forall k = 0, \dots, n\}$
- ▶ $E = \{(v_{(i,k)}, v_{(i,k+1)}) \mid \forall i = 0, \dots, b \forall k = 0, \dots, n - 1\}$
 $\cup \{(v_{(i,k)}, v_{(i+a_i, k+1)}) \mid \forall i = 0, \dots, b : i + a_i \leq b \forall k = 0, \dots, n - 1\}$
- ▶ "ja" gdw. es in G einen Pfad von $v_{(0,0)}$ nach $v_{(b,n)}$ gibt.

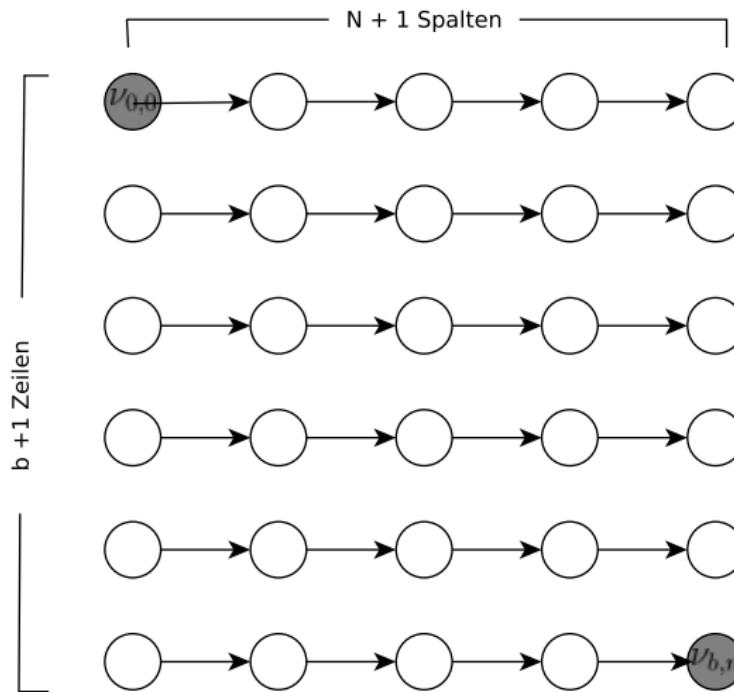
GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$



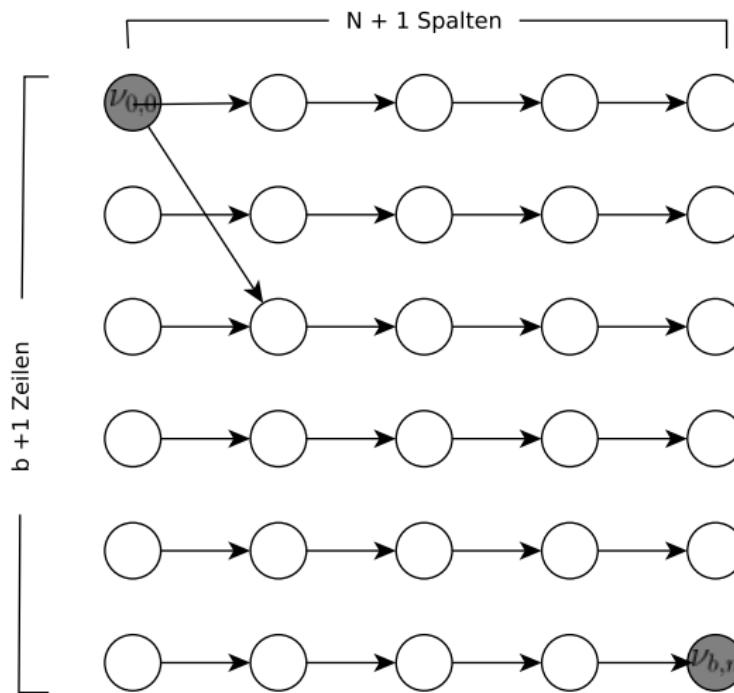
GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$



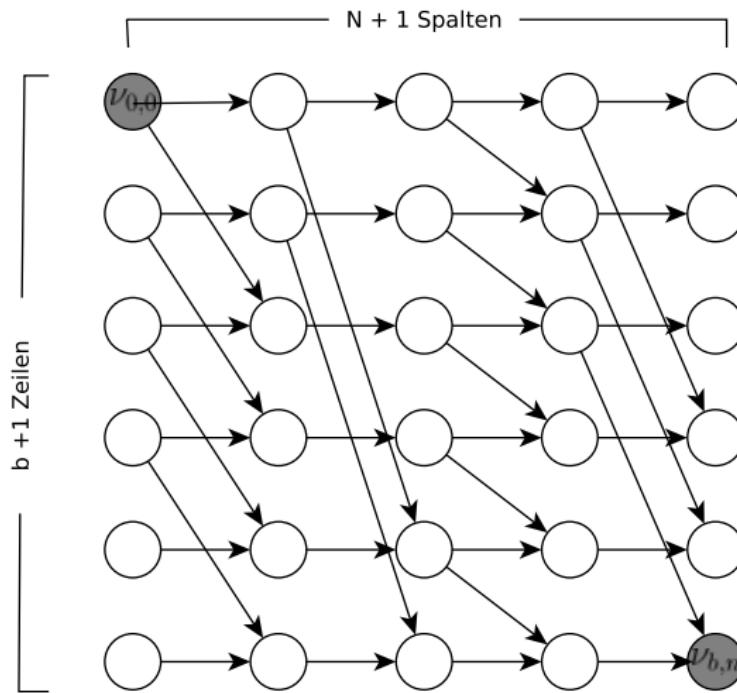
GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$



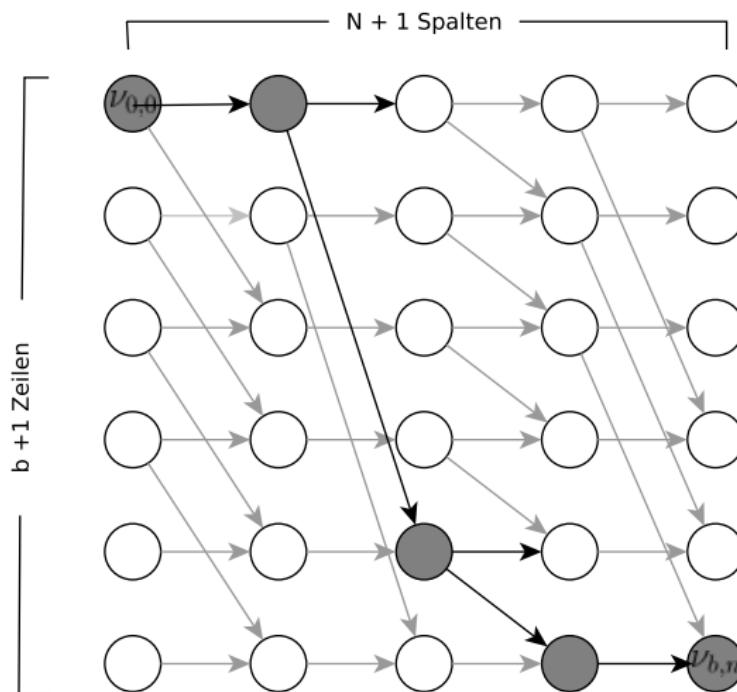
GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$



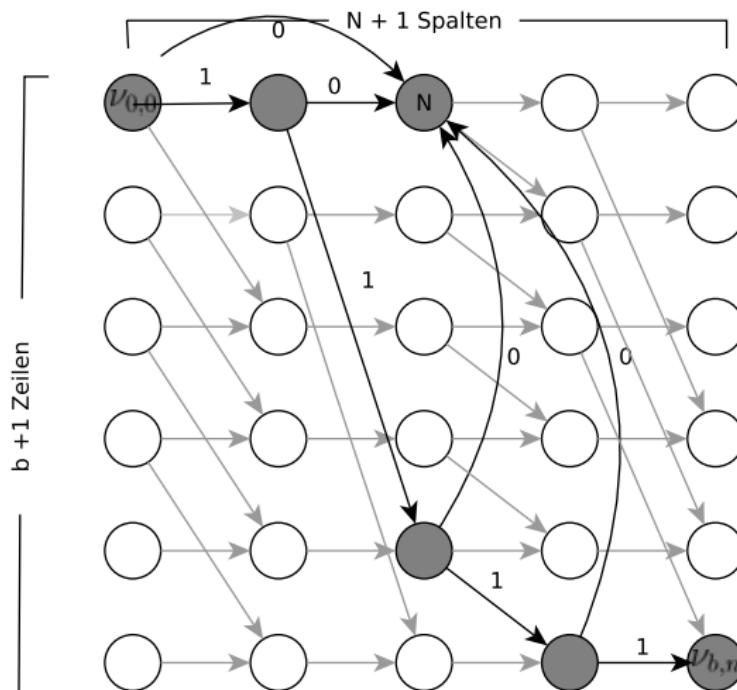
GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$

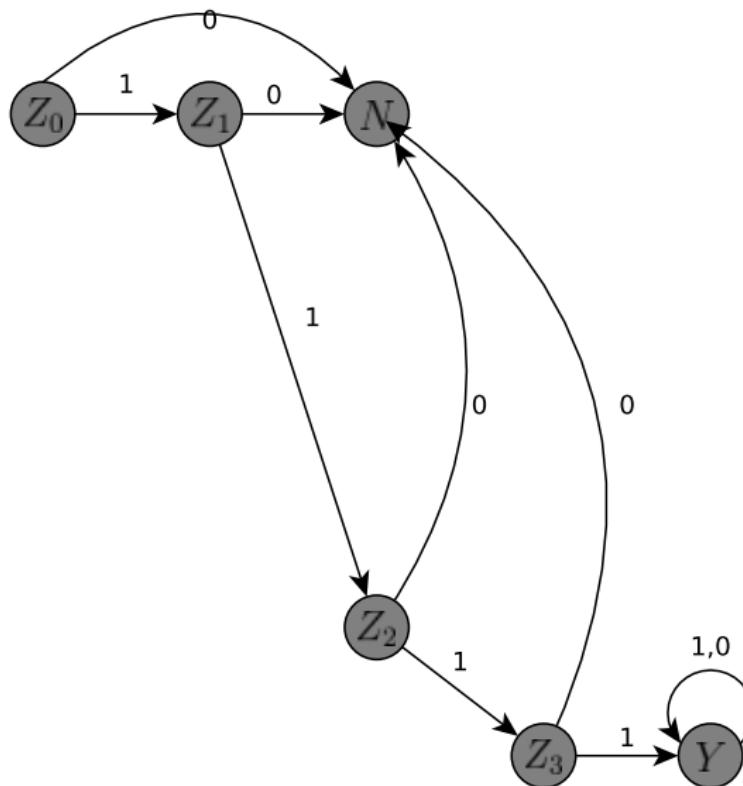


GRAPH ERSTELLEN

Für die Gewichte $a_1 = 2$ $a_2 = 4$ $a_3 = 1$ $a_4 = 3$

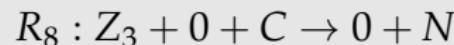
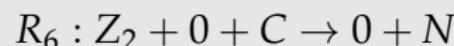


ENDLICHER AUTOMAT ERSTELLEN



REAKTIONEN ERSTELLEN

Reaktionen



REAKTIONSPRODUKT AUS COPASI

