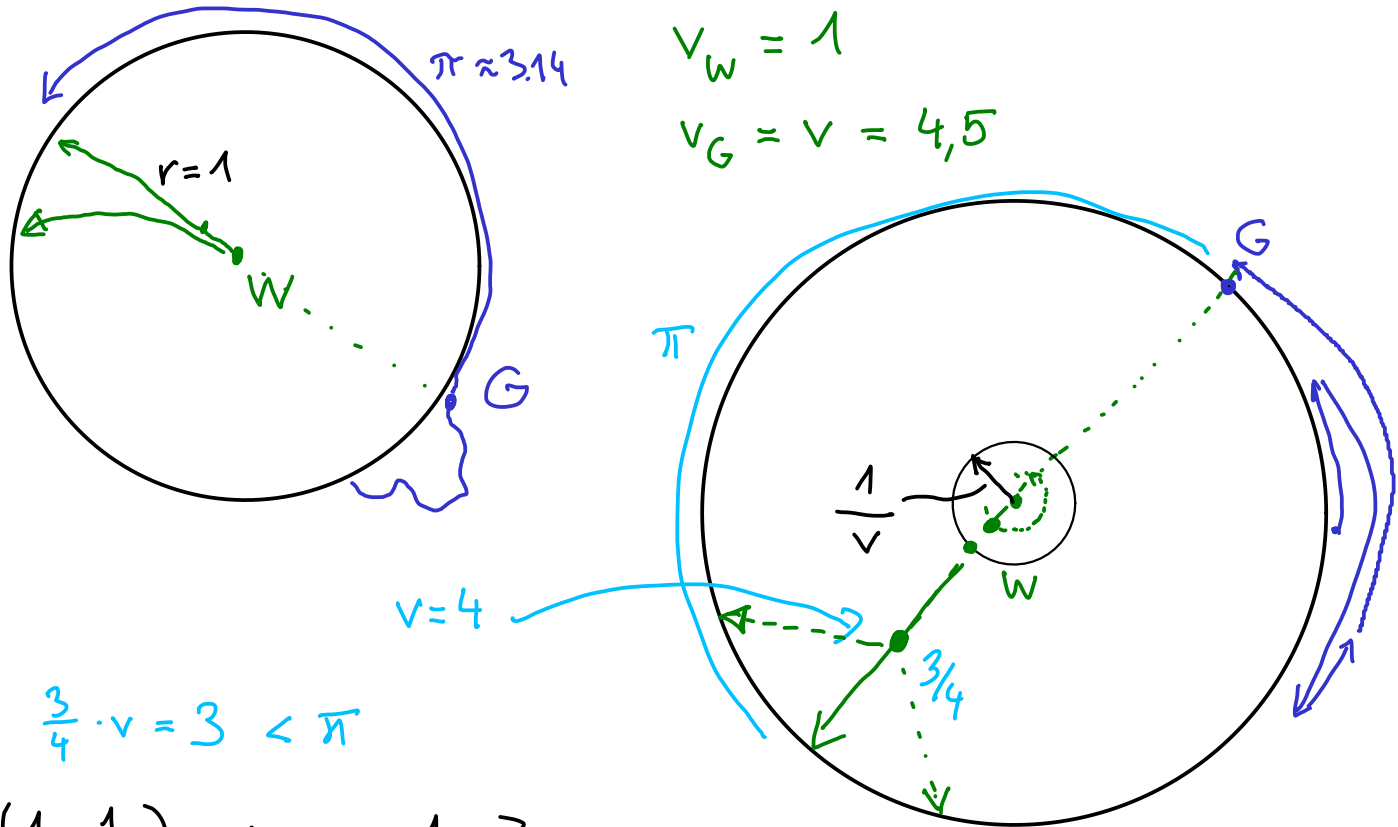


## Der Grintsch und die Weihnachtsgeschenke (Aufgabe 77)



$v_W = 1$   
 $v_G = v = 4,5$

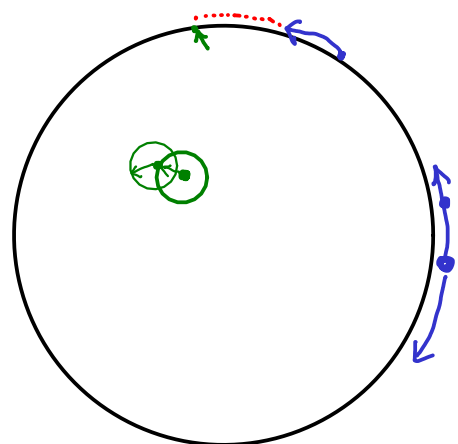
$\frac{3}{4} \cdot v = 3 < \pi$

$(1 - \frac{1}{v}) \cdot v = \frac{v-1}{3.5} \begin{matrix} > \pi \\ < \pi \\ > \pi \end{matrix}$

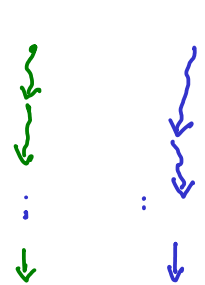
Abwechselnde Bewegung in kleinen Zeitschritten (Diskretisierung in der Zeit)

Zeitschritt  $s$ :

Abwechselnd:  $W$  bewegt sich bis zu einer Entfernung  $\leq s$   
 $G$  bewegt sich bis zu einer Entfernung  $\leq sv$



- Wer beginnt?  $W$
- Ende erst nach Zug des 2. Spielers.  $G$



Variante ist vorteilhaft für  $G$ .

①  $\text{opt}_W(w, g) =$  Wert des Spieles, (= Abstand vom  $G$ , wenn  $W$  das Ufer erreicht)  
 wenn  $W$  an Position  $w$  und  $G$  an Position  $g$  ist  
 und wenn  $W$  am Zug ist.

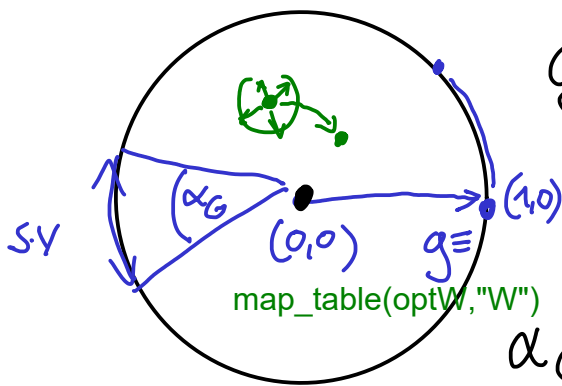
$\text{opt}_G(w, g) = \dots$  wenn  $G$  am Zug ist.

( $w \in$  Kreis,  $g \in$  Kreisrand)

②  $\text{opt}_W(w, g) =$  Abstand zwischen  $w$  und  $g$  entlang des Randes  
 (für  $w \in$  Kreisrand)

$$\left[ \begin{aligned} \text{opt}_W(w, g) &= \max \{ \text{opt}_G(w', g) \mid \|w' - w\| \leq s, w' \in \text{Kreis} \} \\ \text{opt}_G(w, g) &= \min \{ \text{opt}_W(w, g') \mid d(g', g) \leq s, v, g' \in \text{Rand} \} \end{aligned} \right.$$

entlang des Randes



Gemeinsame Rotation  
 von  $w$  und  $g$  ändert  $\text{opt}$  nicht!

O.B.d.A.  $g = (1, 0)$  fixiert

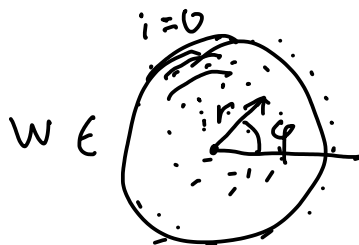
$\alpha_G := s \cdot v =$  Polerwinkel, den  $G$  in einem  
 Schritt zurück legen kann.

$$\left[ \begin{aligned} \text{opt}_W(w) &= \max \{ \text{opt}_G(w') \mid \|w' - w\| \leq s, w' \in \text{Kreis} \} \\ \text{opt}_G(w) &= \min \{ \text{opt}_W(w') \mid w' = w \text{ gedreht um höchstens } \pm \alpha_G \} \end{aligned} \right.$$

Diskretisierung des Raumes



$\Rightarrow$



$$w = r \cdot \begin{pmatrix} \cos \varphi \\ \sin \varphi \end{pmatrix}$$

$$r = 1 - \frac{i}{G_r} \quad i = 0, \dots, G_r - 1$$

$$\varphi = \frac{2\pi}{G_\varphi} \cdot j \quad j = 0, \dots, G_\varphi - 1$$

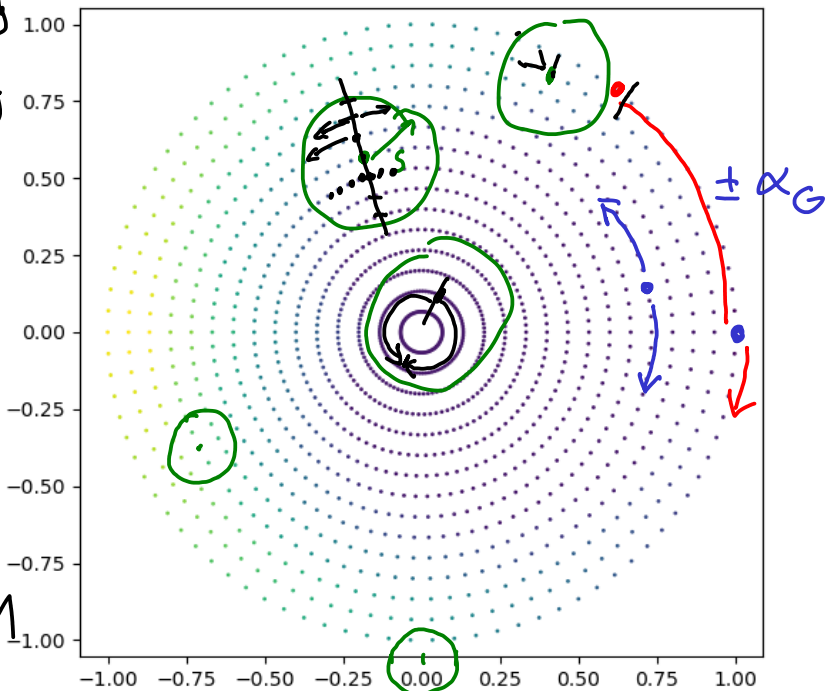
$$\begin{aligned}
 (*) \quad \text{opt}W[i,j] &:= \max \{ \text{opt}G[i',j] \mid \dots \} \\
 \text{opt}G[i,j] &:= \min \{ \text{opt}W[i,j'] \mid \dots \}
 \end{aligned}$$

$$\text{opt}W[0,j] =$$

$$\frac{2\pi}{G_\varphi} \cdot \min\{j, G_\varphi - j\}$$

eine mögliche Lösung:

$$\text{opt}W[i,j] = \text{opt}G[i,j] = 13 \text{ für } i \geq 1$$



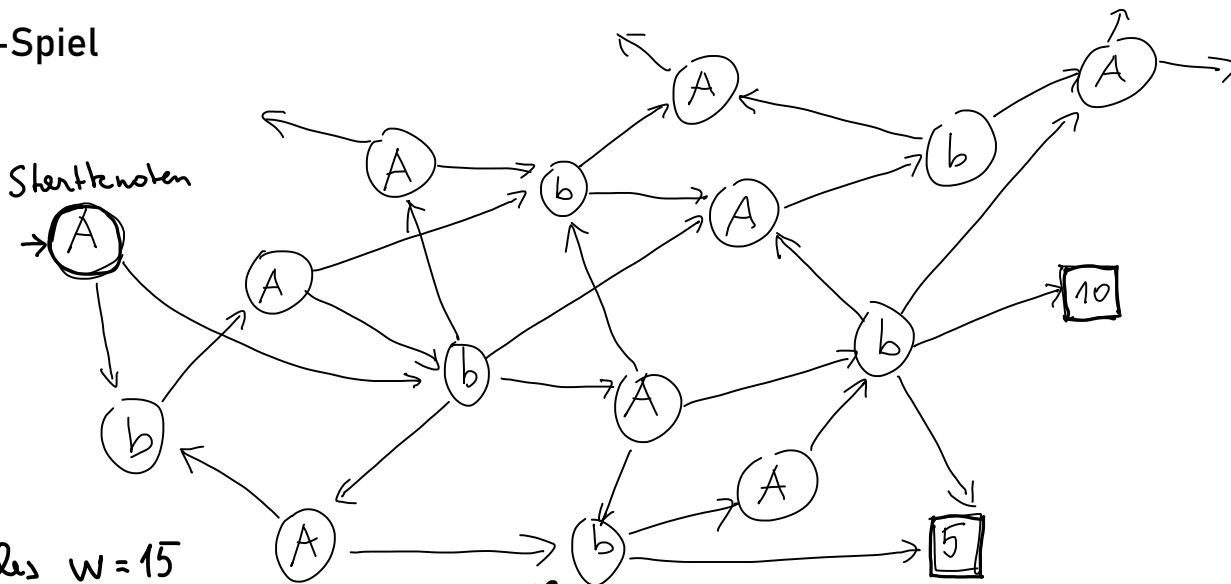
- Initialisiere alle Werte auf 0 und interpretiere (\*) als Iterationsvorschrift.

Die Werte OptG und OptW wachsen monoton.

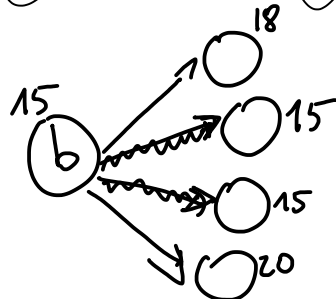
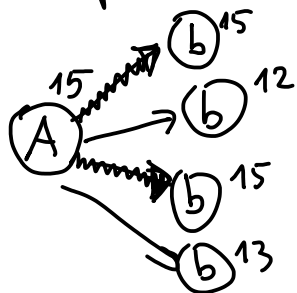
Nur endlich viele Werte  $\Rightarrow$  Die Iteration stabilisiert sich.

$\Rightarrow$  Lösung existiert.

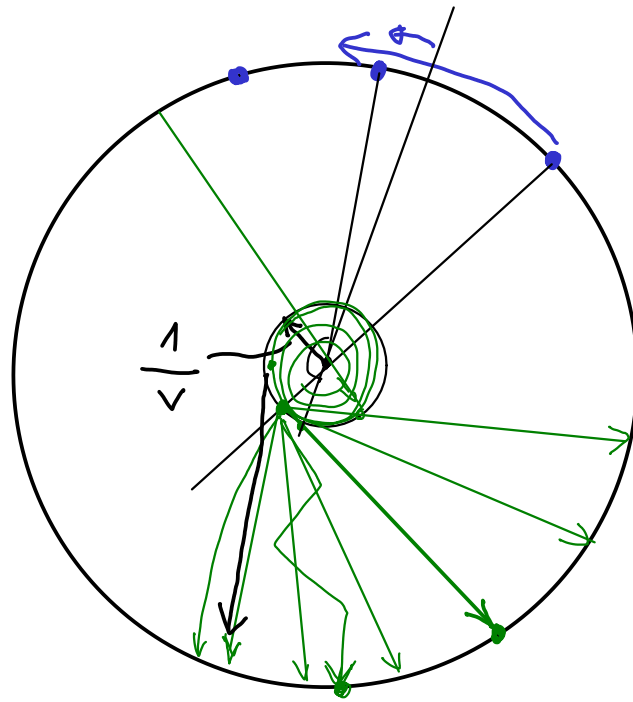
## 2-Personen-Spiel



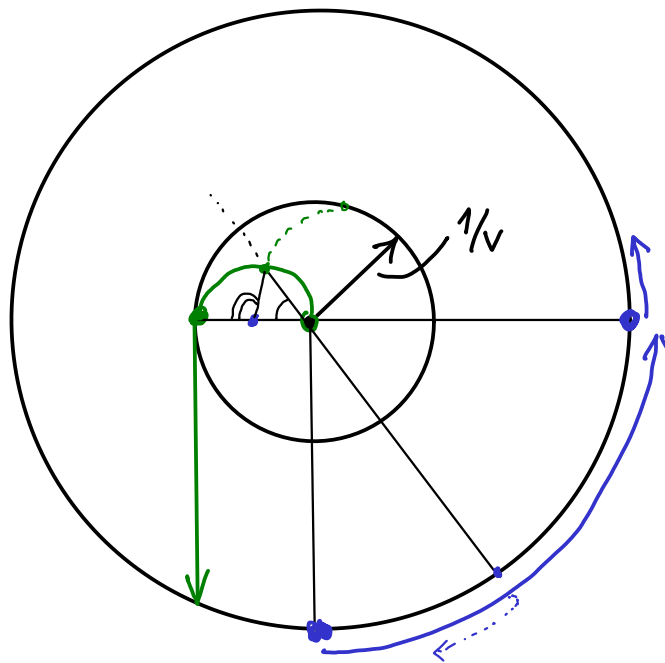
Wert des Spiels  $w = 15$



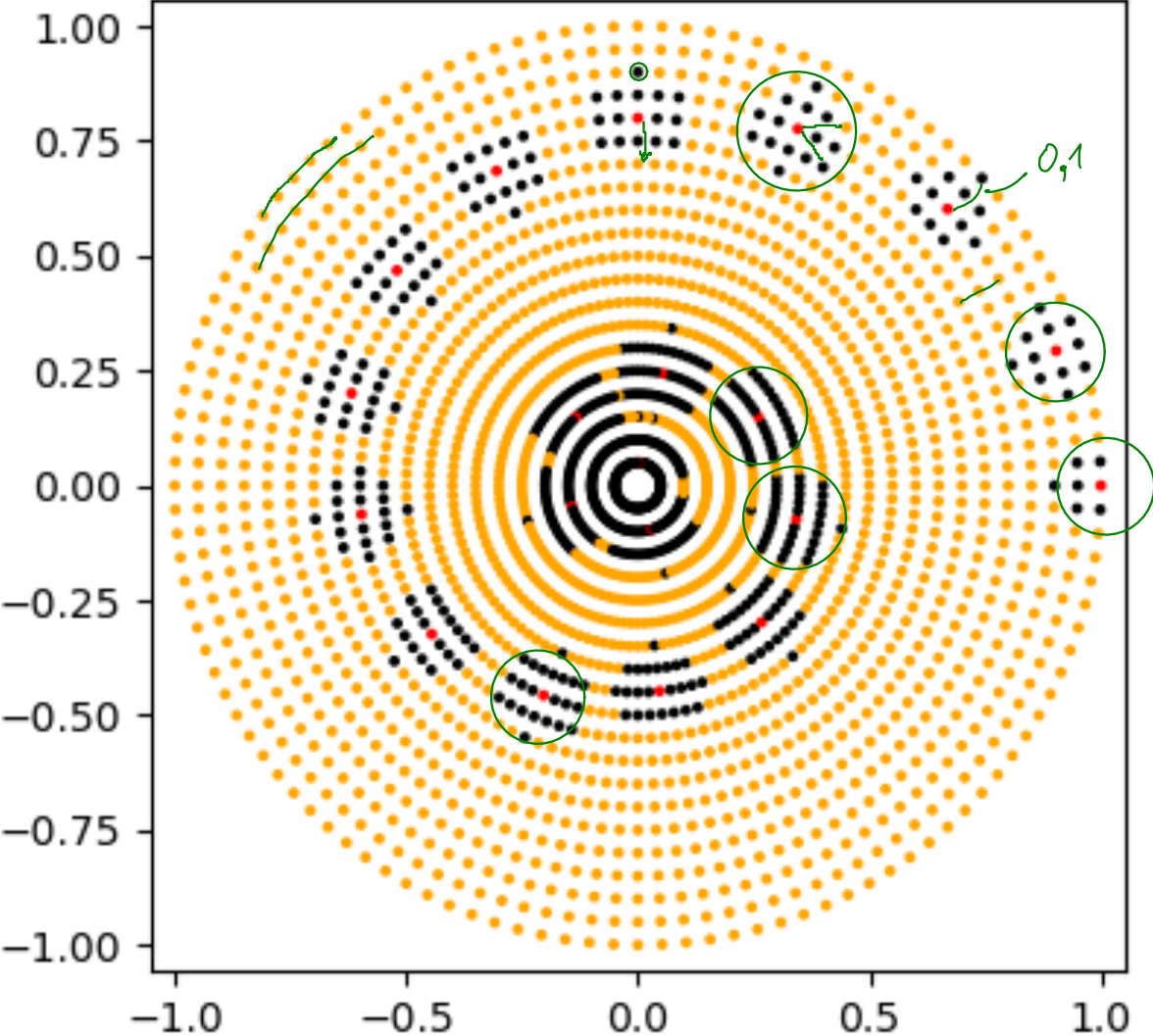
# Optimale Strategie



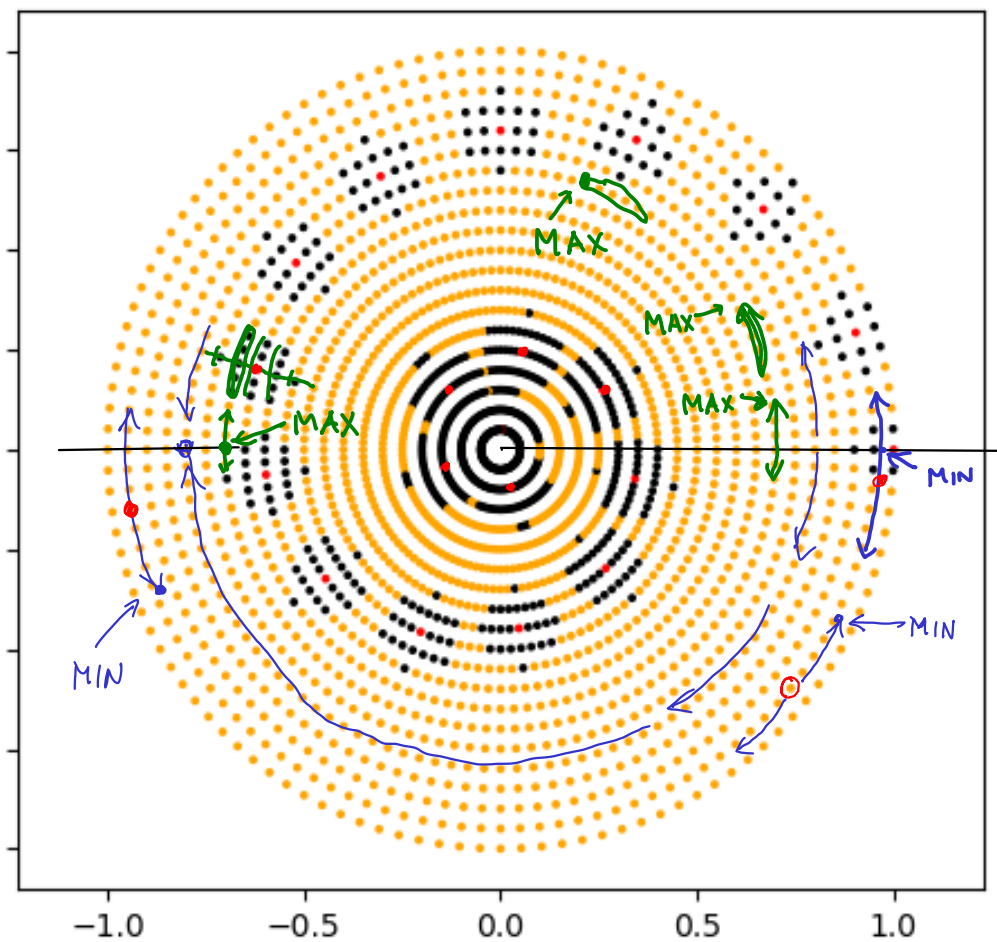
# Erreichen der Ausgangslage



# Rechengenauigkeit



# Monotonie auf konzentrischen Kreisen



LEMMA:  $\text{opt}W[i, j] = \text{opt}W[i, G_q - j]$  (Symmetrie)  
 $\text{opt}W[i, 0] \leq \text{opt}W[i, 1] \leq \text{opt}W[i, 2] \leq \dots \leq \text{opt}W[i, \lfloor \frac{G_q}{2} \rfloor]$   
 und das gleiche für  $\text{opt}G$ .

Beweis durch vollständige Induktion.

$$(*) \left[ \begin{array}{l} \text{opt}W[i, j] := \max \{ \text{opt}G[i, j'] \mid \|P_{i, j'} - P_{i, j}\| \leq s \} \\ \text{opt}G[i, j] := \min \{ \text{opt}W[i, j'] \mid P_{i, j'} = P_{i, j} \text{ gedreht um höchstens } \pm \alpha_G \} \end{array} \right.$$

• Die Behauptung gilt auch für die lexicographische Ordnung von  $(v, -k)$  mit  $v = \text{Wert}$ ,  $k = \text{Anzahl Züge}$