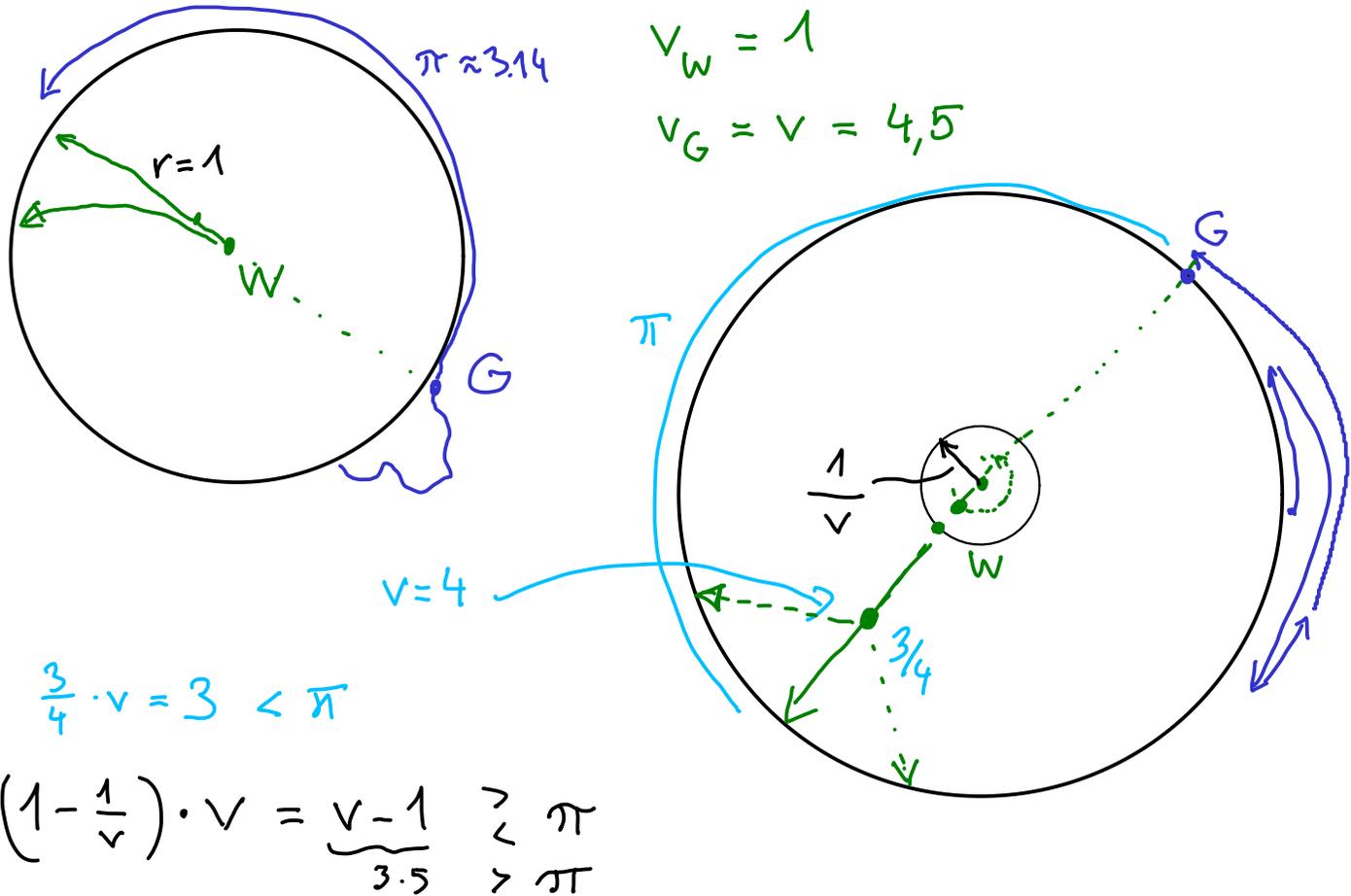


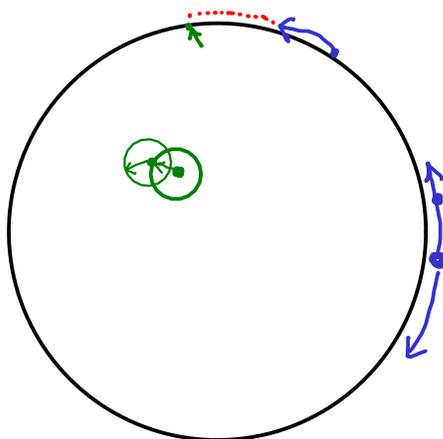
Der Grintsch und die Weihnachtsgeschenke (Aufgabe 77)



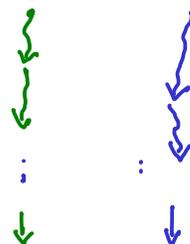
Abwechselnde Bewegung in kleinen Zeitschritten (Diskretisierung in der Zeit)

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.

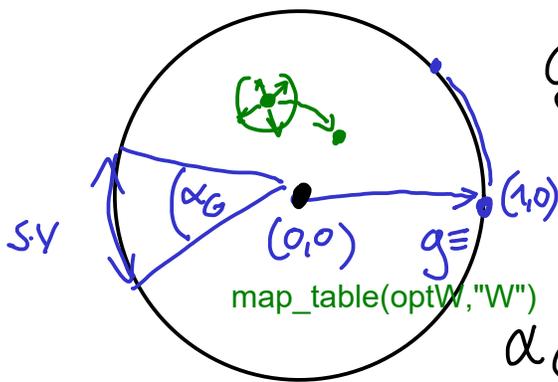
$\text{opt}_G(w, g) = \dots$ wenn G am Zug ist.

($w \in$ 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 opt nicht!

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

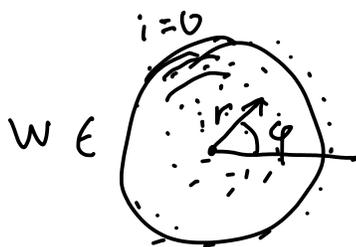
$\alpha_G := s \cdot v =$ Polerwinkel, den G in einem Schritt zurück legen kann.

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

Diskretisierung des Raumes



\Rightarrow



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

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

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

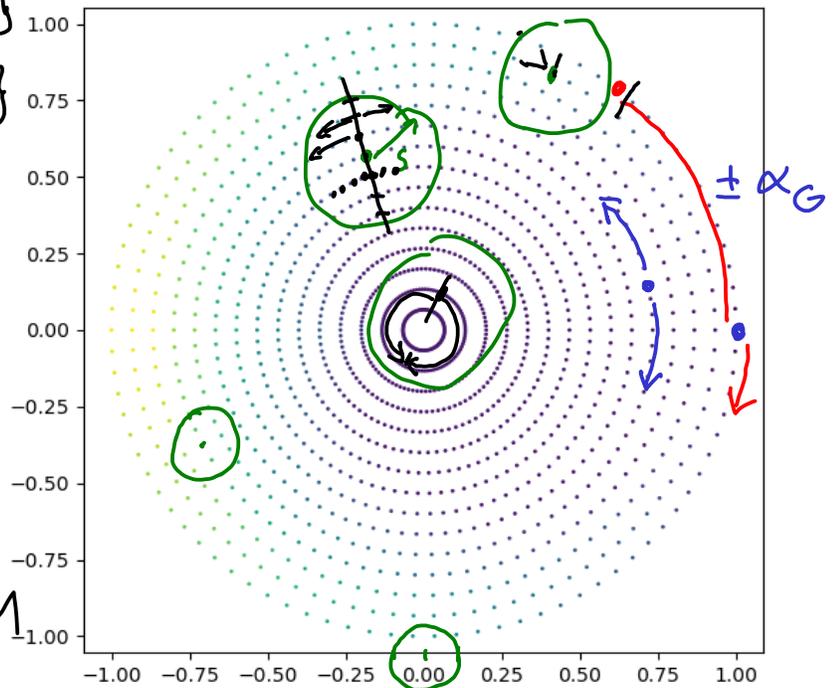
$$\begin{aligned} (*) \text{opt}W[i,j] &:= \max \{ \text{opt}G[i',j] \mid \dots \} \\ \text{opt}G[i,j] &:= \min \{ \text{opt}W[i,j'] \mid \dots \} \end{aligned}$$

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

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

eine mögliche Lösung:

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



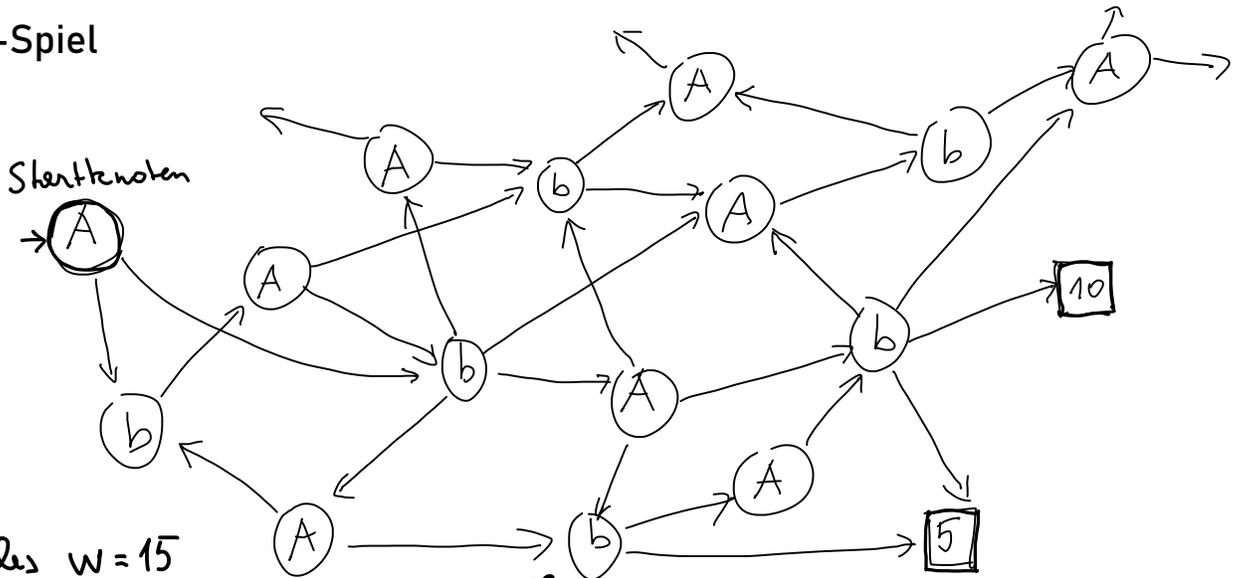
- Initialisiere alle Werte auf 0 und interpretiere (*) als Iterationsvorschrift.

Die Werte OptG und OptW wachsen monoton.

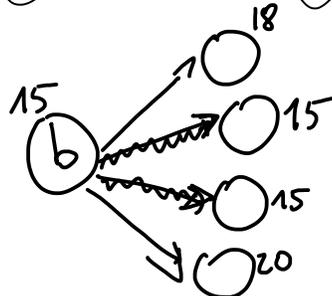
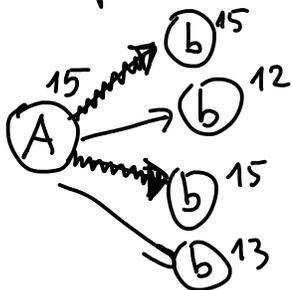
Nur endlich viele Werte \Rightarrow Die Iteration stabilisiert sich.

\Rightarrow Lösung existiert.

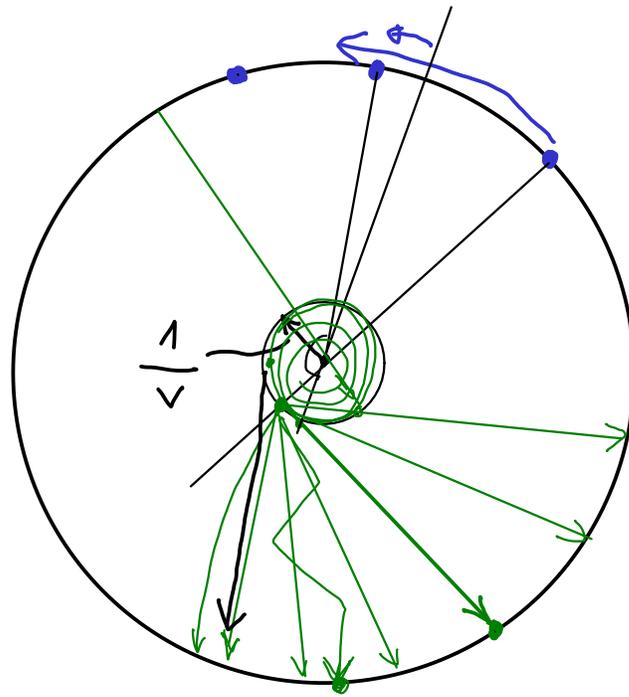
2-Personen-Spiel



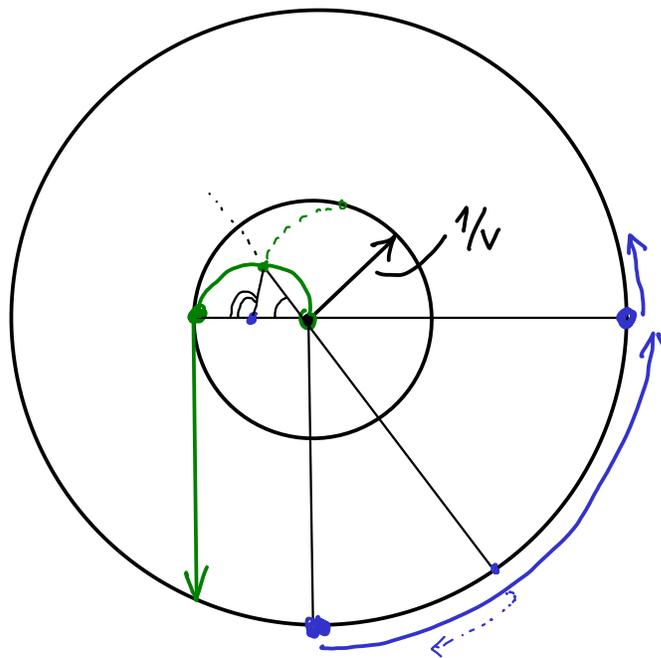
Wert des Spiels $w = 15$



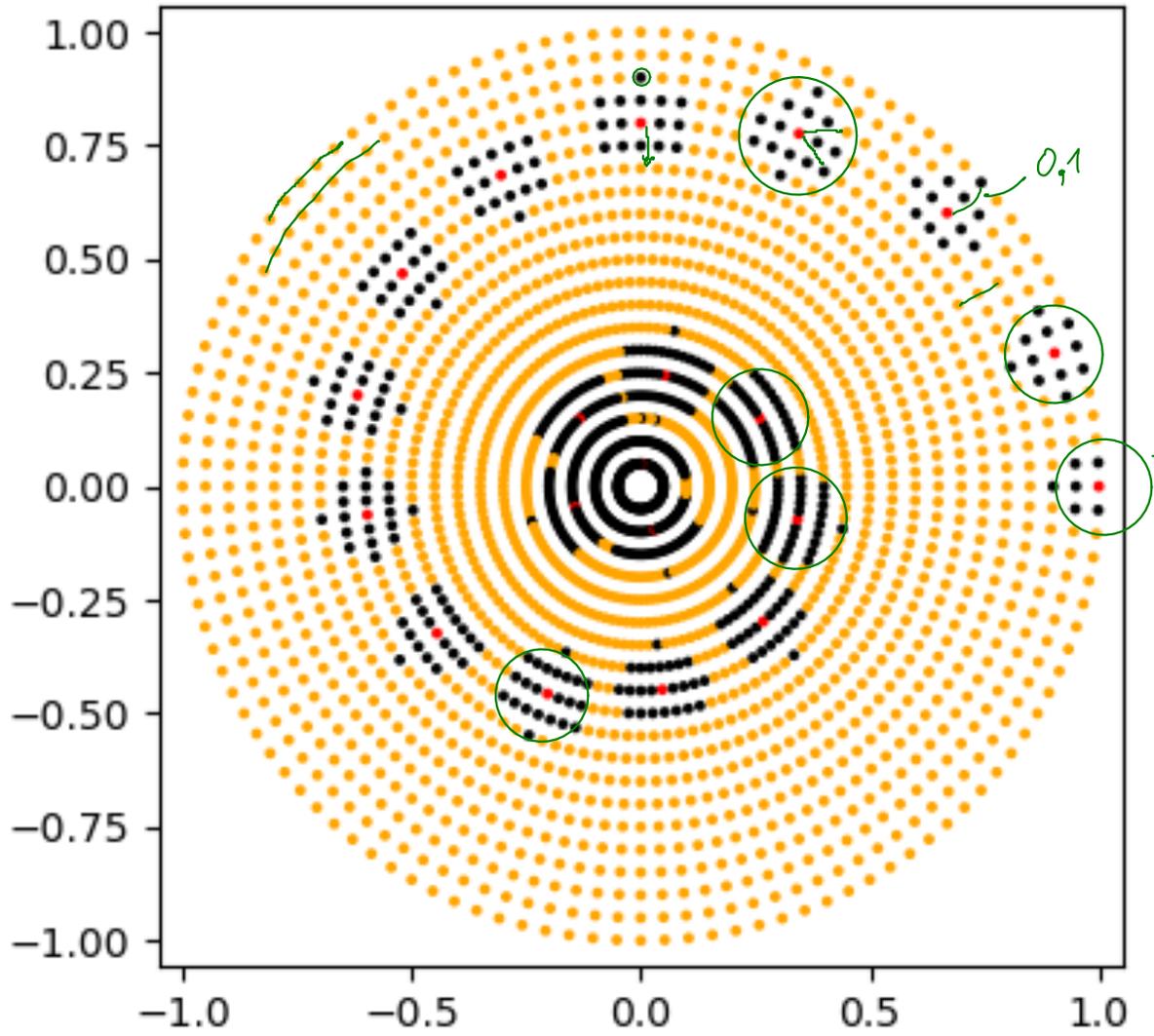
Optimale Strategie



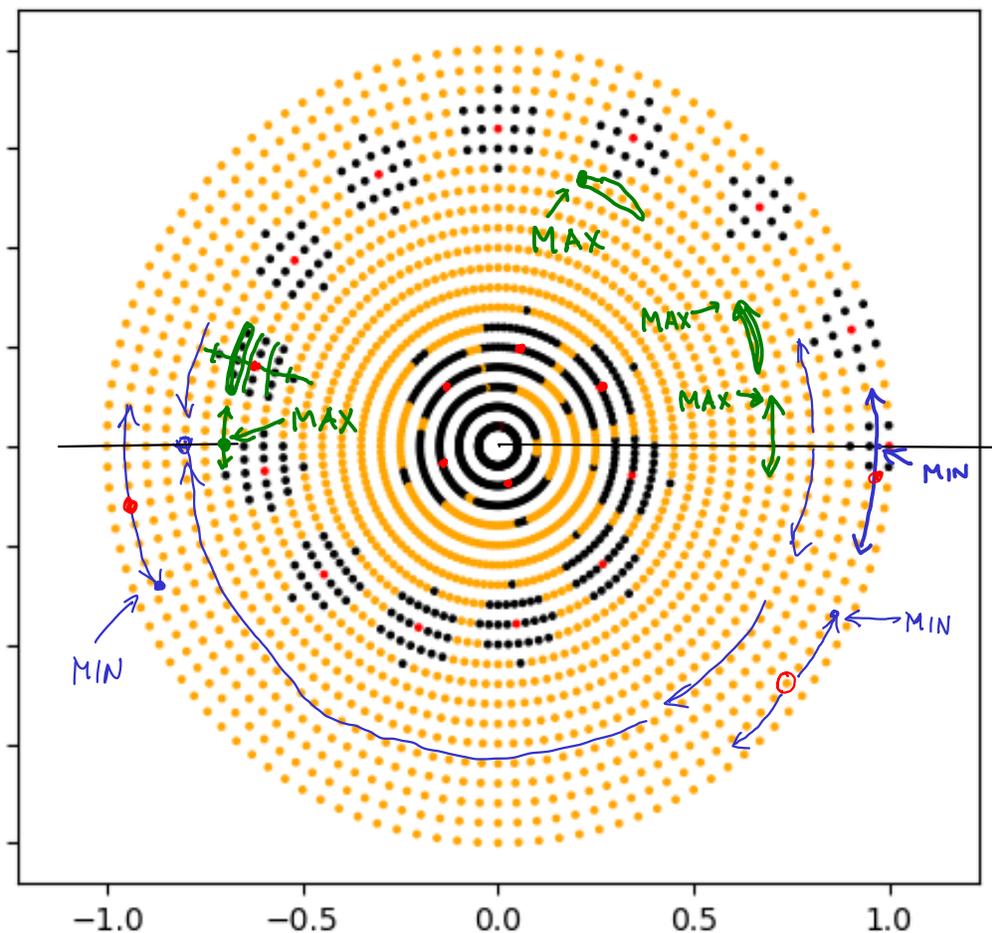
Erreichen der Ausgangslage



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 $v = \text{Wert}$, $k = \text{Anzahl Züge}$