

Aufgabe 1

Um den Median in linearer Zeit zu bestimmen, kann der Quickselect-Algorithmus verwendet werden. Im folgenden ist der Algorithmus in Form von Pseudocode näher erläutert.

function FINDMEDIAN(Array A, Nummer k)

Nimm zufällige Zahl a aus A

Teile die Zahlen in A in 2 Sets auf

S - alle Nummern kleiner als a

B - alle Nummern größer als a

if $|S| = k - 1$ **then**

return a

else if $|S| \leq k - 1$ **then**

$findMedian(B, k - |S| - 1)$

else

$findMedian(S, k)$

end if

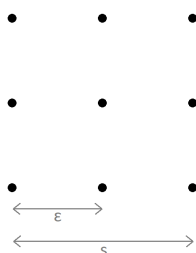
end function

Beweis für lineare Zeit:

Test

Aufgabe 2

Eine Zelle der Kantenlänge s kann bei einem Punkt-Mindestabstand ϵ maximal $n_{max} = (\frac{s}{\epsilon} + 1)^2$ Punkte enthalten, da am meisten Punkte in die Zelle passen, wenn diese Gitterförmig angeordnet sind:

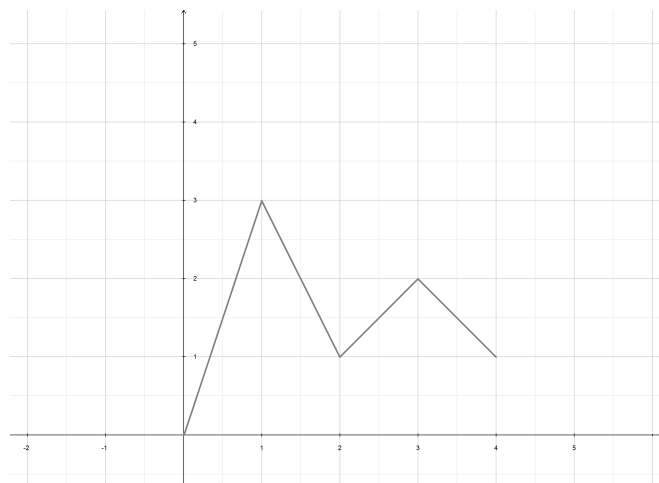


Ein Octree hat bei einer Tiefe t maximal $n = 8^t$ Blätter, bzw. Punkte. Nach t umgestellt ergibt sich für die maximale Tiefe bei n_{max} Punkten:

$$t_{max} = \log_8(n_{max}) = 2 \cdot \log_8(\frac{s}{\epsilon} + 1)$$

Aufgabe 3

Aufgabe 4



Aufgabe 5

Seien:

n die Anzahl der Kontrollpunkte

p_i mit $i \in \{0, 1, 2, \dots, n\}$ die Kontrollpunkte

Eine affine Transformation lässt sich in einen multiplikativen Teil (Matrix M) und einen additiven Teil (Vektor \vec{a}) aufteilen:

$$T(\vec{v}) = M \cdot \vec{v} + \vec{a}$$

Affine Invarianz: Es ist egal, ob zuerst T auf die Kontrollpunkte angewandt wird mit anschließender Interpolation oder umgekehrt:

$$T\left(\sum_{i=0}^n p_i \cdot L_i^n(u)\right) = \sum_{i=0}^n (T(p_i \cdot L_i^n(u)))$$

Setze gleich:

$$\begin{aligned} T\left(\sum_{i=0}^n p_i \cdot L_i^n(u)\right) &= \sum_{i=0}^n (T(p_i \cdot L_i^n(u))) \\ M\left(\sum_{i=0}^n p_i \cdot L_i^n(u)\right) + \vec{a} &= \sum_{i=0}^n (M(p_i \cdot L_i^n(u)) + \vec{a}) \\ \sum_{i=0}^n M(p_i \cdot L_i^n(u)) + \vec{a} &= \sum_{i=0}^n M(p_i \cdot L_i^n(u)) + \sum_{i=0}^n \vec{a} \cdot L_i^n(u) \\ \vec{a} &= \vec{a} \cdot \sum_{i=0}^n L_i^n(u) \quad \Leftrightarrow \sum_{i=0}^n L_i^n(u) = 1 \quad \square \end{aligned}$$

Demnach sind beide Seiten gleich, genau dann, wenn für die Basisfunktion gilt:

$$L_i^n(u) = 1 \ \forall u \ // \text{Partition der Eins}$$