

Defn Sei $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{R}$ eine Teilmenge.

1) $c \in \mathbb{R}$ ist eine obere (bzw. untere)

Schranke von A falls

$$\forall a \in A: a \leq c \quad (\text{bzw. } c \leq a)$$

2) Die Menge A heisst nach oben (unten) beschränkt falls es eine obere (untere)

Schranke gibt.

3) Ein Element $m \in A$ heisst ein

Maximum (Minimum) von A falls

$m \in A$ und m ein obere (untere) Schranke von A ist

Satz 2. Sei $A \subseteq \mathbb{R}$, $A \neq \emptyset$, und nach oben beschränkt. Dann \exists eine

kleinste obere Schranke von A

d.h. es gibt $c \in \mathbb{R}$ so dass

(i) $\forall a \in A: a \leq c$

(ii) Falls $a \leq x \quad \forall a \in A$, ist $c \leq x$
(d.h. c ist kleiner als jede andere obere Schranke)

$c := \text{Sup } A$, Supremum von A

Analog gilt für nach unten beschränkte Menge. Dann \exists eine grösste untere Schranke

$c = \text{Sup } A \Leftrightarrow$

$(\forall a \in A: a \leq c) \wedge (\forall \varepsilon > 0: \exists a \in A: a > c - \varepsilon)$

c ist eine obere Schranke

c ist die kleinste obere Schranke

$c = \text{Inf } A \Leftrightarrow$

$(\forall a \in A: a \geq c) \wedge (\forall \varepsilon > 0: \exists a \in A: a < c + \varepsilon)$

c ist eine untere Schr.

c ist die grösste untere Schranke

Konvention: Falls A nach oben nicht beschränkt ist, definieren wir $\text{Sup } A = +\infty$

(Falls nach unten nicht beschränkt ist, $\text{Inf } A = -\infty$).

Bemk Das Supremum (Infimum) ist eine natürliche Verallgemeinerung des Maximums (Minimums) einer Menge

! Aber Max (Min) muss nicht existieren!

(sogar für beschränkte Menge)

Bsp $A = (0, 1)$ $\text{Sup } A = 1$, $\text{Inf } A = 0$
kein Max, kein Min !/

Eigenschaften von Sup. und Inf.

- ① Seien $A \subset B \subset \mathbb{R}$ Teilmengen
- Falls B nach oben beschränkt ist, folgt $\sup A \leq \sup B$
 - B nach unten beschränkt
 $\Rightarrow \inf B \leq \inf A$.

- ② Falls $\forall a \in A, \forall b \in B : a \leq b$,
dann gilt $\sup A \leq \inf B$.

③ $\sup(A+B) = \sup A + \sup B$
 $\sup(cA) = \begin{cases} c \sup A & \text{falls } c > 0 \\ c \inf A & \text{falls } c < 0 \end{cases}$

$$\sup(A \cup B) = \max\{\sup A, \sup B\}.$$

Euklidische Raum

$$x = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n, \quad y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$$

$$c \in \mathbb{R}$$

$$x + y := (x_1 + y_1, \dots, x_n + y_n) \quad \text{Addition}$$

$$cx := (cx_1, \dots, cx_n) \quad \text{skalare Multiplikation}$$

$$\langle x, y \rangle := \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

Das Skalarprodukt
zweier Vektoren

$$\|x\| := \sqrt{\langle x, x \rangle}$$

Die Norm des
Vektors x

Eigenschaften des Skalarprodukts

- $\langle x, y \rangle = \langle y, x \rangle \quad \forall x, y \in \mathbb{R}^n$
- $\langle x, x \rangle \geq 0$ (Gleichheit $\Leftrightarrow x=0$)
- $\langle \alpha x + \beta y, z \rangle = \alpha \langle x, z \rangle + \beta \langle y, z \rangle$
 $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$

Eigenschaften der Norm

- $\|x\| \geq 0$ (Gleichheit $\Leftrightarrow x=0$)
- $\|\alpha x\| = |\alpha| \|x\|$
- $\|x+y\| \leq \|x\| + \|y\| \quad \forall x, y \in \mathbb{R}^n$
(Δ -Ungleichung)
- $|\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\|$
Cauchy-Schwarz Ungleichung

Defn Das Kreuzprodukt

zwischen 2 vektoren
in \mathbb{R}^3 ist definiert durch

$$x : \mathbb{R}^3 \times \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$$
$$(a, b) \mapsto a \times b$$

$$a = (a_1, a_2, a_3)$$

$$b = (b_1, b_2, b_3)$$

$$= (a_2 b_3 - a_3 b_2,$$

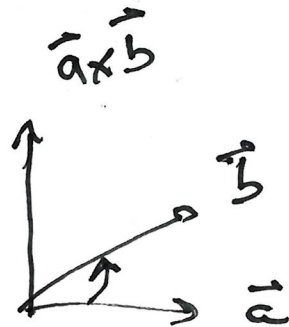
$$a_3 b_1 - a_1 b_3,$$

$$a_1 b_2 - a_2 b_1)$$

$$\vec{a} \times \vec{b} = \begin{vmatrix} \vec{e}_1 & \vec{e}_2 & \vec{e}_3 \\ a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \end{vmatrix}$$

$$= \vec{e}_1 (a_2 b_3 - a_3 b_2) - \vec{e}_2 (a_1 b_3 - b_1 a_3)$$

$$+ \vec{e}_3 (a_1 b_2 - b_1 a_2)$$



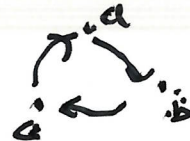
$\|\vec{a} \times \vec{b}\| =$ Flächeninhalt
des von \vec{a}
und \vec{b}
aufgespannte
parallelogram.

Eigenschaften des Kreuzprodukts

① $(a+b) \times c = a \times c + b \times c$

② $a \times b = -b \times a$

③ $a \times (b \times c) + b \times (c \times a) + c \times (a \times b) = 0.$



§1.3 Komplexe Zahlen

Um komplexe Zahlen zu definieren, definieren wir auf \mathbb{R}^2 folgende Multiplikation.

$$\underline{x}_1 = (x_1, y_1) \in \mathbb{R}^2$$

$$\underline{x}_2 = (x_2, y_2) \in \mathbb{R}^2$$

$$(x_1, y_1) \cdot (x_2, y_2) = (x_1 x_2 - y_1 y_2, x_1 y_2 + y_1 x_2)$$

Als Addition nehmen wir komp. wese Addition

$$(x_1, y_1) + (x_2, y_2) = (x_1 + x_2, y_1 + y_2)$$

$$(0, 0) \cdot (x, y) = (0, 0)$$

$$(1, 0) \cdot (x, y) = (x, y)$$

$$(0, 1) \cdot (0, 1) = (-1, 0)$$

Falls $(x, y) \neq (0, 0)$

$$(x, y) \cdot \left(\frac{x}{x^2 + y^2}, \frac{-y}{x^2 + y^2} \right) = (1, 0)$$

Satz 1.3.1 \mathbb{R}^2 , versehen mit Addition der Vektoren und obig definierte Multiplikation ist ein Körper mit

1 - Element = $(1, 0)$

und Nullelement = $(0, 0)$.

$(\mathbb{R}^2, +, \cdot)$ wird der Körper der komplexen Zahlen genannt und wird mit \mathbb{C} bezeichnet. -/4

$$\mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}^2$$

$$x \longmapsto (x, 0)$$

Insbesondere $1 \longmapsto (1, 0)$

Mittels dieser Abbildung können wir \mathbb{R} mit einem ~~is~~ Unterkörper von \mathbb{C} identifizieren.

Nun sei $i := (0, 1)$.

Dann besitzt jedes Element $z = (x, y) \in \mathbb{C} \cong \mathbb{R}^2$

eine eindeutige Darstellung

$$z = (x, y) = (x, 0) \cdot (1, 0) + (0, y) \cdot (0, 1)$$

$$= x \cdot 1 + y \cdot i$$

$$i^2 = (0, 1) \cdot (0, 1) = (-1, 0) \cong -1$$

$$i^2 = -1$$

$$z_1 \cdot z_2 = (x_1 + iy_1)(x_2 + iy_2)$$

$$= (x_1x_2 - y_1y_2)$$

$$+ i(y_1x_2 + y_2x_1).$$

Defn: $z = x + yi$

① x ist der reelle Teil von z genannt und ist mit

$$x = \operatorname{Re}(z) \text{ bezeichnet}$$

② $y =$ imaginäre Teil von z

$$y = \operatorname{Im}(z)$$

③ Für $z = x + yi$ definieren wir die konjugierte Zahl,

$$\bar{z} := x - yi$$

④ Der Norm der z ist

$$\|z\| := \sqrt{x^2 + y^2}$$

Satz ① $\overline{z_1 + z_2} = \bar{z}_1 + \bar{z}_2$

$$\overline{z_1 z_2} = \bar{z}_1 \bar{z}_2$$

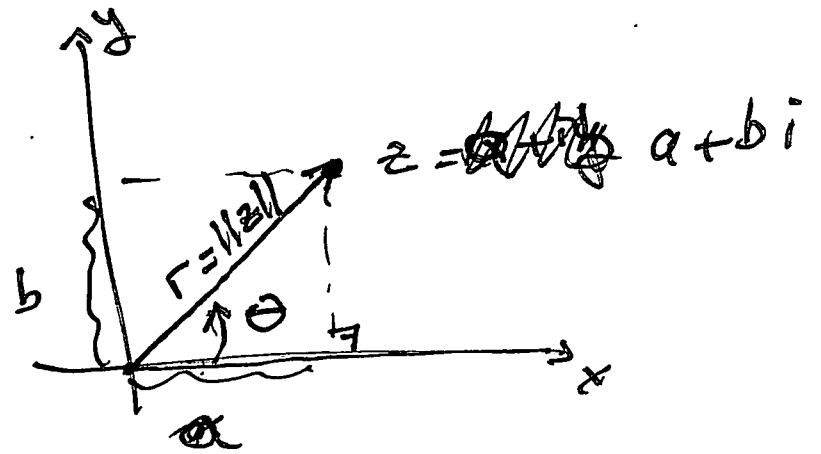
② $z \bar{z} = x^2 + y^2 = \|z\|^2$

$z \neq 0, \quad z^{-1} = \frac{\bar{z}}{\|z\|^2}$

Bmk. Aus der Additionssätze für die Funktionen

sinus, cosinus folgt

$$z_1 z_2 = (r_1 e^{i\theta_1}) (r_2 e^{i\theta_2}) = r_1 r_2 e^{i(\theta_1 + \theta_2)}$$



$$a = r \cos \theta = \|z\| \cos \theta$$

$$b = r \sin \theta = \|z\| \sin \theta$$

Notation $z = a + bi$

$$= \|z\| \cos \theta + i \|z\| \sin \theta$$

$$= \|z\| (\cos \theta + i \sin \theta)$$

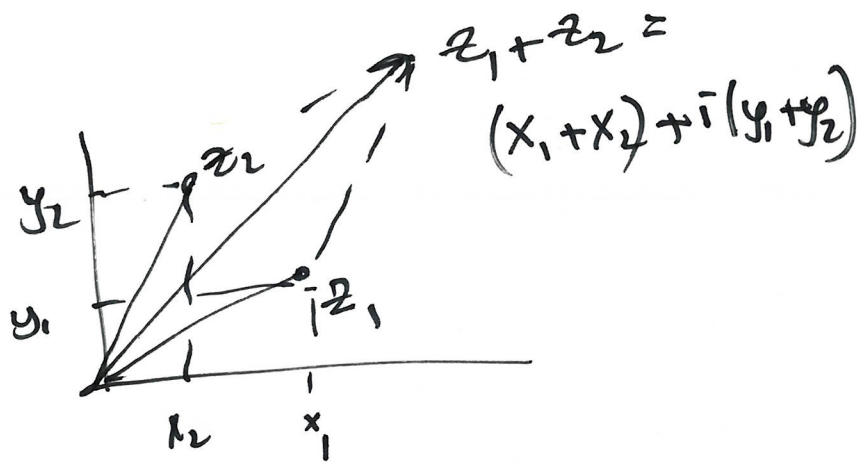
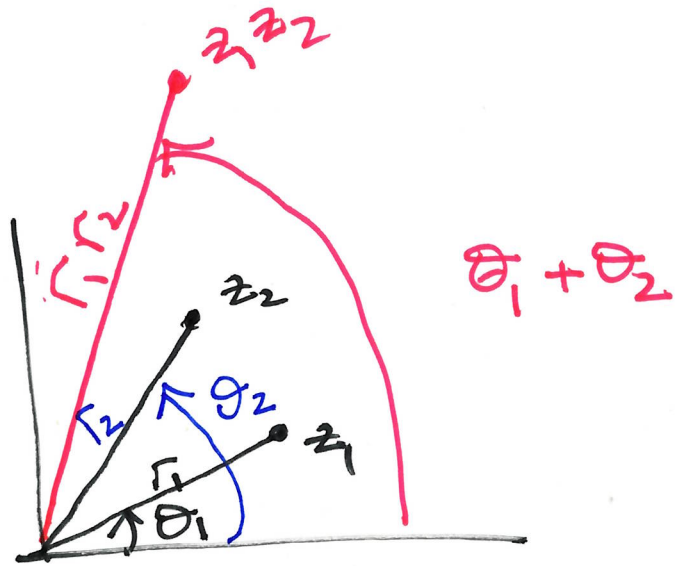
$$:= e^{i\theta}$$

$$e^{i\pi} = \cos \pi + i \sin \pi = -1$$

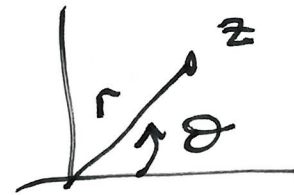
$$e^{2\pi i} = \cos 2\pi + i \sin 2\pi = 1$$

$$e^{2\pi n i} = 1$$

Für $z = r e^{i\theta}$



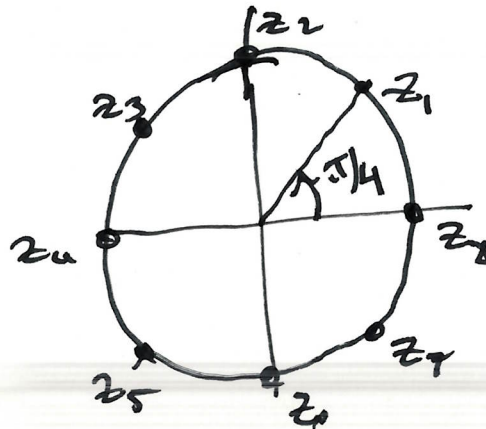
$z = r e^{i\theta}$
 $z^n = r^n e^{i n \theta}$



Satz Sei $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$
 Dann hat die Gleichung $z^n = 1$
 genau n Lösungen; in \mathbb{C}
 z_1, z_2, \dots, z_n $e^{i(\frac{2\pi}{n}j)}$

$z_j = \cos\left(\frac{2\pi}{n}j\right) + i \sin\left(\frac{2\pi}{n}j\right)$

$1 \leq j \leq n$



$z^8 = 1$

$z_1 = e^{i(\frac{2\pi}{8})}$
 $= e^{i\pi/4}$

$z^4 = 1$ hat Lösungen

$$\pm 1, \pm i$$

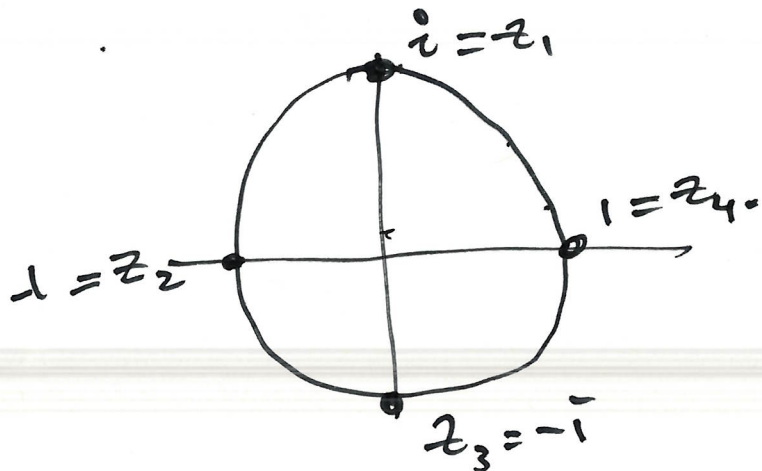
$$z_j = e^{i \frac{2\pi}{4} j} \quad j=1, 2, 3, 4.$$

$$\begin{aligned} z_1 &= e^{\frac{2\pi i}{4}} = e^{\pi/2 i} \\ &= \cos \frac{\pi}{2} + i \sin \frac{\pi}{2} \\ &= i \end{aligned}$$

$$z_2 = e^{i \frac{2\pi}{4} \cdot 2} = e^{i\pi} = -1$$

$$z_3 = e^{i \frac{2\pi}{4} \cdot 3} = e^{\frac{3\pi i}{2}} = -i$$

$$z_4 = e^{i \frac{2\pi}{4} \cdot 4} = e^{2\pi i} = 1$$



Satz (Fundamentalsatz
der Algebra)

Sei $n \geq 1, n \in \mathbb{N}$

$$P(z) = a_n z^n + a_{n-1} z^{n-1} + \dots + a_0$$

$$a_0, a_1, \dots, a_n \in \mathbb{C}$$

Dann gibt es $z_1, z_2, \dots, z_n \in \mathbb{C}$
so dass

$$P(z) = (z - z_1)(z - z_2) \dots (z - z_n).$$

Clickerfrage

Sei S eine nichtleere,
nach unten beschränkte
Menge, $S \subseteq \mathbb{R}$ und sei $\beta \in \mathbb{R}$
Ihr Minimum. Dann

- ④ existiert $x \in S$ s.d. $x < \beta + \varepsilon$
für jedes $\varepsilon > 0$

Falsch: ① $x < \beta + \varepsilon \quad \forall \varepsilon > 0 \Rightarrow x \leq \beta$

Beweis: Wir nehmen an dass

$x > \beta$. Dann $\exists \tilde{\varepsilon} > 0$ s.d.

$\beta + \tilde{\varepsilon} = x$. Aber

Dann $x = \beta + \tilde{\varepsilon}$ ist nicht
kleiner als $\beta + \varepsilon \quad \forall \varepsilon > 0$

mit $\varepsilon = \tilde{\varepsilon} \quad x = \beta + \tilde{\varepsilon} \not< \beta + \varepsilon$

Da $\beta = \text{Inf } S$ und $x \in S$,

$x \leq \beta \Rightarrow x = \beta \in S$

d.h. $\beta = \min S$.

Aber das ist nicht immer so
z.B. sei $S = (0, 1)$, $\beta = 0 \notin S$.

die Aussage

$$(\forall \varepsilon > 0, \exists x \in S : x < \beta + \varepsilon)$$

$$\neq (\exists x \in S : \forall \varepsilon > 0 : x < \beta + \varepsilon)$$

- ⑤ $(\beta, \beta + 1) \cap S \neq \emptyset$

Falsch: Sei $S = \{0\} \cup (2, 3)$

Dann ist $\text{Inf } S = 0 = \beta$

$(\beta, \beta + 1) = (0, 1)$ aber $(0, 1) \cap S = \emptyset$
d.h. es gibt kein $a \in S$ mit $a \in (\beta, \beta + 1)$

Bmk. β ist die grösste Unter. Schranke
heisst $(\forall a \in S, \beta \leq a)$ und

$$(\forall \varepsilon > 0, \exists a \in S : a < \beta + \varepsilon)$$

mit $\varepsilon = 1$ erhalten wir

$$(\forall a \in S, \beta \leq a) \text{ und } (\exists a \in S : a < \beta + 1)$$

d.h. $\exists a \in S, \beta \leq a < \beta + 1$

d.h. " $=$ " in $\beta \leq a \quad \forall a \in S$ ist
wichtig!

③ Für jedes $\varepsilon > 0$
existiert $x \in S$ s.d.
 $x < \beta + \varepsilon$

Richtig Nach defn
von Infimum
als die grösste
untere Schranke.

Kapitel 2

Folgen und Reihen (Sequences and Series)

Sei M eine Menge z.B. $\mathbb{R}, \mathbb{C}, \mathbb{Q}$
oder ^{ein Menge der} Vektoren oder Matrizen
oder \mathbb{R} -Modul

Eine Folge ist eine

Abbildung $a: \mathbb{N} \rightarrow M$
 $n \rightarrow a(n)$

Wir bezeichnen das Bild
mit a_n statt $a(n)$

Bsp. ① 2, 4, 6, - - -

$$a: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$
$$n \mapsto 2n$$

$$a_n = 2n$$

② 1, 2, 4, 8, 16, - - -

$$a_n = 2^n \quad n \geq 0$$

$$n = 0, 1, 2, \dots$$

③ 1, -1, 1, -1, 1, -1, - - -

$$a_n = (-1)^n \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

④ ☺, ☹, ☹, - - -

⑤ $M = \mathbb{R}^3$

$$a_n = (n, n, n)$$

(1, 1, 1), (2, 2, 2), (3, 3, 3), - - -

⑥ Eine Folge von Funktionen

$$1, x, x^2, \dots$$

$$a_n(x) := x^n \quad n = 0, 1, \dots$$

Bmk. $\frac{n}{n-2} = a_n \quad n \geq 3$

$$(a_n)_{n \geq 1}$$

⑦ Als Input eines Algo.
nehmen wir eine Zahl $n \in \mathbb{N}$
 $n \geq 1$

Und als Output

$$\begin{cases} 0 & \text{falls } n \text{ keine Primzahl ist} \\ 1 & \text{falls } n \text{ eine Primzahl ist.} \end{cases}$$

$$(a_n)_{n \geq 1} = 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, \dots$$

z.B.

Ein diskretes Populationsmodell
beschreibt die Population
 a_n zum Zeitpunkt n
(mit Zeitintervallen der Länge 1)
durch die rekursive Beziehung

$$a_{n+1} = a_n + \beta a_n (L - a_n)$$

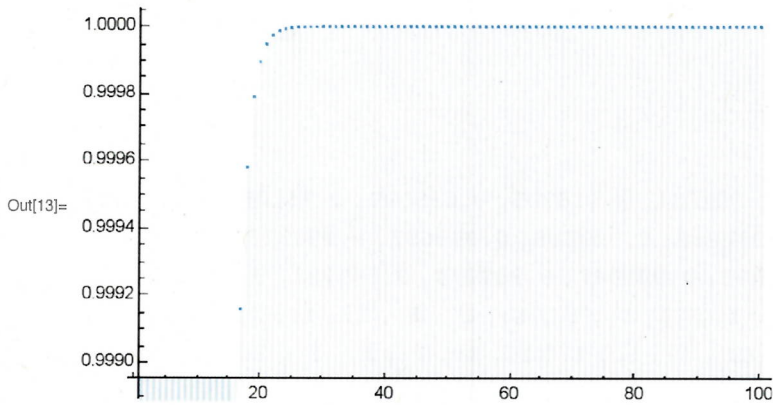
Dabei β ist ein "Wachstumsfaktor"
und L die Limitierende

Population, dh die Population
die langfristig nicht überschritten
wird.

$$L = 1$$

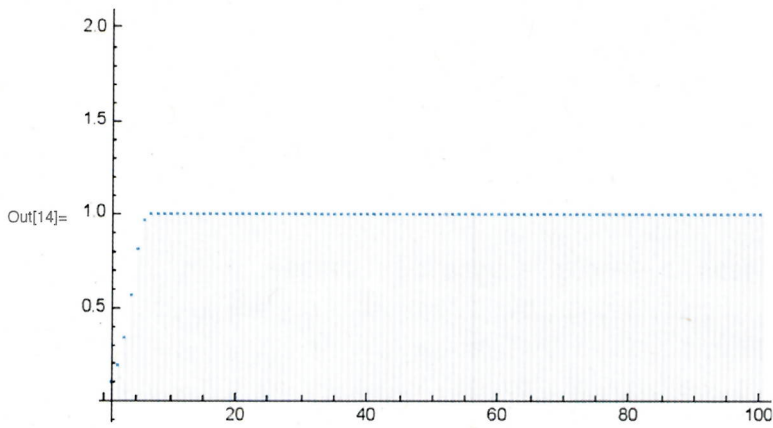
$$\beta = 0.5, 1, 3$$

In[13]:= DiscretePlot[a[n], {n, 1, 100}]



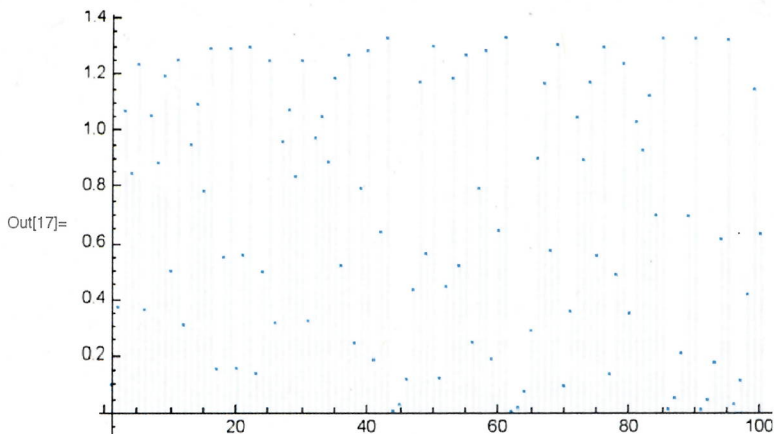
$\beta = 0.5$

In[14]:= DiscretePlot[b[n], {n, 1, 100}]

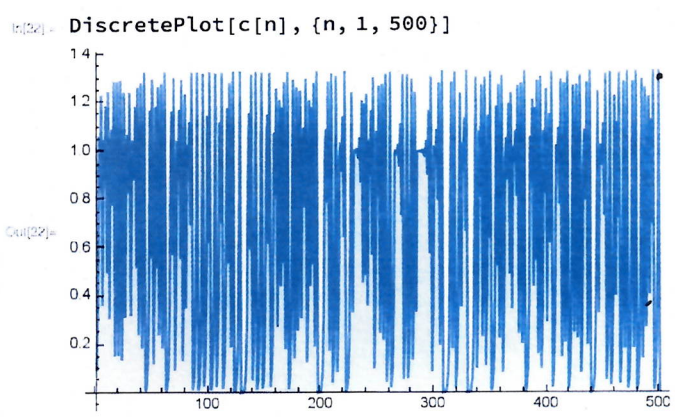


$\beta = 1$

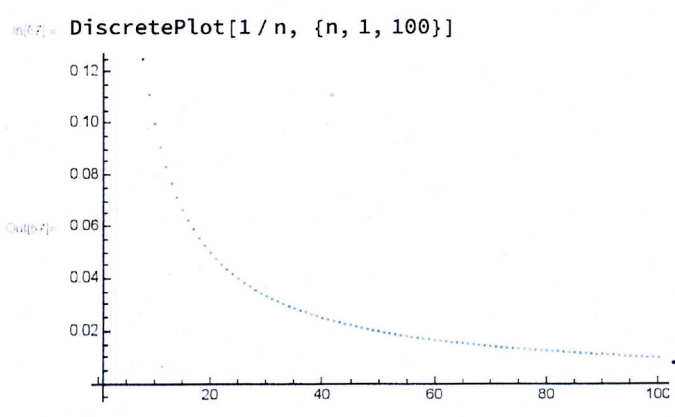
In[17]:= DiscretePlot[c[n], {n, 1, 100}]



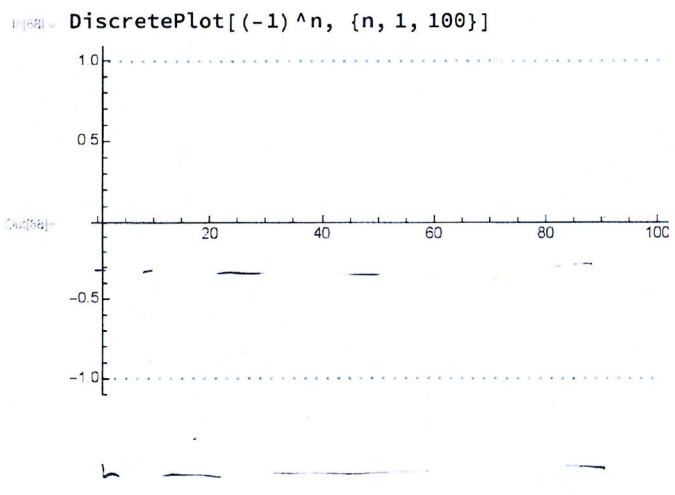
$\beta = 3$



$$a_{n+1} = a_n + 3a_n(1 - a_n)$$



$$a_n = \frac{1}{n}$$



$$a_n = (-1)^n$$