

# Skript Digitale Signalverarbeitung

Sebastian Semper – FG Elektrische Messtechnik und Signalverarbeitung – EMS

18. Dezember 2024

## Inhaltsverzeichnis

Abbildungsverzeichnis	iii
Codeschnipselverzeichnis	iii
<b>1 Theoretische Grundlagen</b>	<b>1</b>
1.1 Komplexe Zahlen . . . . .	1
1.2 Signale . . . . .	1
1.2.1 Definition und Typen . . . . .	1
1.2.2 Signale als Vektoren . . . . .	2
1.2.3 Transformation von Signalen . . . . .	2
1.2.4 Zufällige Signale . . . . .	3
1.2.5 Spezielle Signale . . . . .	4
1.2.6 Beispiel: LTI-Systeme . . . . .	5
<b>2 Abtastung von Signalen</b>	<b>6</b>
2.1 Frequenz von Signalen . . . . .	6
2.1.1 Zeit-Kontinuierliche Sinussignale . . . . .	6
2.1.2 Zeit-Diskrete Sinussignale . . . . .	8
2.2 Zeit-Kontinuierliche Komplexe Sinussignale . . . . .	9
2.3 Zeit-Diskrete Komplexe Sinussignale . . . . .	10
2.4 Abtastung von Sinussignalen . . . . .	12
2.5 Das Samplingtheorem . . . . .	15
<b>3 Diskrete Signale und Systeme</b>	<b>21</b>
3.1 Diskrete Signale . . . . .	21
3.1.1 Energie Diskreter Signale . . . . .	21
3.1.2 Periodische Signale . . . . .	23
3.1.3 Symmetrie von Signalen . . . . .	24
3.2 Diskrete Systeme . . . . .	24
3.3 Diskrete LTI-Systeme . . . . .	30
3.3.1 Faltungsformel . . . . .	30
3.3.2 Eigenschaften von LTI-Systemen . . . . .	34

3.3.3	Rekursive IIR-Systeme . . . . .	35
3.3.4	Approximation von IIR-Systemen durch FIR-Systeme . . . . .	37
3.4	z-Transformation . . . . .	39
3.4.1	Eigenschaften . . . . .	41
3.4.2	Anwendung bei diskreten LTI-Systemen . . . . .	42
<b>4</b>	<b>Fourier-Transformation</b>	<b>46</b>
4.1	Fourier-Transformation kontinuierlicher Signale . . . . .	46
4.1.1	Fourier-Transformation kontinuierlicher periodischer Signale . . . . .	46
4.1.2	Leistungsdichte-Spektrum periodischer Signale . . . . .	50
4.1.3	Fourier-Transformation von kontinuierlichen aperiodischen Signalen . . . . .	53
4.1.4	Leistungsdichte-Spektrum aperiodischer Signale . . . . .	54
4.2	Fourier-Transformation diskreter Signale . . . . .	56
4.2.1	Fourier-Transformation diskreter periodischer Signale . . . . .	56
4.2.2	Leistungsdichte-Spektrum diskreter periodischer Signale . . . . .	57
4.2.3	Fourier-Transformation diskreter aperiodischer Signale . . . . .	58
4.2.4	Leistungsdichte-Spektrum diskreter aperiodischer Signale . . . . .	61
	<b>Abkürzungsverzeichnis</b>	<b>62</b>
	<b>Literaturverzeichnis</b>	<b>63</b>

## Abbildungsverzeichnis

1	$x_a(t) = A \cos(2\pi Ft + \theta)$ , Quelle: [1] . . . . .	7
2	Uniforme Abtastung einer Signals. Quelle: [1] . . . . .	13
3	zeigt zwei verschiedene systemtheoretische Interpretation von linearen Systemen. Quelle: [1] . . . . .	30
4	Veranschaulichung der Entstehung der ROC aus den Konvergenzkriterien. Quelle: [1] . . . . .	40
5	Impulsantwort $h[n] = a^n u[n]$ für verschiedene Werte von $a$ , Quelle: [1] . . . . .	44
6	Mehr Versionen von Listing 15; Oben: $x(t) = \exp(-25(t - 0.5)^2) \cos(16\pi t)$ ; Unten: $x(t) = \sin(20\pi t)$ ; . . . . .	49

## Codeschnipselverzeichnis

1	Berechnung und Darstellung von (2.1.1) . . . . .	8
2	Berechnung und Darstellung von (2.1.2) . . . . .	9
3	Berechnung und Darstellung von (2.3.1) für $f_0 = 1/16$ und $f_0 = 1/(5e)$ . . . . .	11
4	Visualisierung von $F_k = F + k \cdot F_s$ . . . . .	14
5	Berechnung und Darstellung von Theorem 2.1 . . . . .	19
6	Berechnung und Darstellung eines komplexen exponentiellen Signals . . . . .	22
7	Zerlegung eines Signals in seinen geraden und ungeraden Anteil. . . . .	24
8	Spät divergierende Orbits der Mandelbrot-Iteration . . . . .	26
9	Akkumulator für zwei verschiedene Eingangssignale. . . . .	27
10	Gleitendes Mittel mit Länge $\ell = 4$ . Wir vergleichen die direkte Berechnung mit der Berechnung über die Faltung . . . . .	32
11	Verkettung von mehreren Moving Averages der Länge $\ell = 3$ . . . . .	33
12	Die beiden möglichen Implementierungen eines kumulativen Mittelwertes . . . . .	36
13	Iteratives Verfahren zur Berechnung von $\sqrt{A}$ . . . . .	36
14	Approximation eines exponentiellen Mittelwertes, also einem IIR-System, durch ein FIR-System . . . . .	38
15	Berechnung und Darstellung von (4.1.1) . . . . .	51
16	Modifiziertes Codeschnipsel 15 und Plot von $P$ im Frequenzbereich. . . . .	52
17	Berechnung und Darstellung von (4.1.4) . . . . .	55
18	Berechnung und Darstellung von (4.2.1) . . . . .	58
19	Berechnung und Darstellung von (4.2.4) . . . . .	60

## Allgemeine Hinweise

Die Idee hinter dem Skript zur Vorlesung ist, dass es die Zuhörer der Bürde des Mitschreibens entledigt und Zeit und Platz zum Folgen der Vorlesung frei macht. Das Skript sollte deshalb immer zur Vorlesung und Übung mitgebracht und im Idealfall mit Notizen versehen werden, bzw. zum Nachschlagen verwendet werden.

Eine stetig aktualisierte Version des Skriptes findet man unter <https://github.com/SebastianSemper/lecturenotes>.

Als Begleitmaterial ist auch eine Auswahl an Codeschnipseln bereitgestellt, die einerseits in Auszügen im Skript direkt eingebunden sind, aber auch unter dem obigen Link aufzufinden sind.

Zum Ausführen der Codeschnipsel empfehlen wir ein Python-Environment<sup>a</sup>, in welchem folgende Pakete installiert sein sollten:

- numpy – <https://numpy.org>
- scipy – <https://scipy.org>
- matplotlib – <https://matplotlib.org>
- cupy – <https://cupy.dev> (optional für ZOOMG GPU speed)
- sympy – <https://sympy.org> (optional für symbolisches Rechnen in Python)

Diese können ganz einfach via

```
conda create -n dsv python=3.10
conda activate dsv
python -m pip install numpy scipy matplotlib
```

installiert werden.

Alternativ steht unter <https://jup.rz.tu-ilmeneau.de/hub/login> ein Jupyter-Hub zur Verfügung, der eine Python IDE im Browser bereitstellt.

---

<sup>a</sup><https://github.com/conda-forge/miniforge>

# 1 Theoretische Grundlagen

Digitale Signalverarbeitung ist ein Feld, das sich vieler verschiedener mathematischer Grundlagen bedient, um die gefundenen Zusammenhänge rigoros, knapp und gleichzeitig elegant zu formulieren. Deshalb kommen wir nicht umhin, uns einiger dieser Grundlagen zu erinnern. Alles hier knapp aufgelistete sollte schon bekannt sein und dient nur als bequemes Nachschlagewerk für das kommende Semester.

## 1.1 Komplexe Zahlen

Die *komplexen Zahlen*  $\mathbb{C}$  sind die Menge aller  $z = x + jy$ , wobei  $x, y \in \mathbb{R}$  und für die imaginäre Einheit  $j$  gilt, dass  $j^2 = -1$ . Wir nutzen hier speziell  $j$  in Abgrenzung zu  $i$  oder  $j$ , da diese oft als Indices oder Laufvariablen auftreten. Bei  $z = x + jy$  nennen wir  $x = \Re(z)$  den Realteil und respektive  $y = \Im(z)$  den Imaginärteil. Komplexe Zahlen lassen sich auch in der Polarform  $z = r \exp(j\phi)$  darstellen, wobei  $r = |z| = \sqrt{\Re(z)^2 + \Im(z)^2} \geq 0$  den Betrag und  $\phi = \angle(z) = \arctan(y, x)$  das Argument von  $z$  darstellen. Die zu  $z = r \exp(j\phi) = x + jy$  komplex konjugierte Zahl ist  $z^* = r \exp(-j\phi) = x - jy$ .

Komplexe Zahlen haben viele interessante Eigenschaften und Anwendungen, vor allem in der digitalen Signalverarbeitung. Beispielsweise für die Darstellung von einem modulierten reellen Passband Signal  $s : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  dargestellt durch

$$s(t) = x(t) \cos(\omega t) + y(t) \sin(\omega t) \in \mathbb{R},$$

die äquivalente Darstellung im komplexen Basisband

$$s_B(t) = x(t) + jy(t) \quad \text{mit} \quad \Re(s_B(t) \exp(j\omega t)) = s(t). \quad (1.1.1)$$

existiert. Man sagt auch, dass  $s_B \exp(j\omega \cdot)$  das analytische Signal zu  $s$  darstellt. Dass komplexe Zahlen viele Überraschungen bereithalten sieht man wenn man simuliert für welche  $c \in \mathbb{C}$  die Folge

$$z_{n+1} = z_n^2 + c$$

konvergiert oder divergiert, wenn man  $z_0 = 0$  setzt (Übung).

## 1.2 Signale

### 1.2.1 Definition und Typen

Wir haben gerade schon von Signalen gesprochen, ohne sie etwas genauer einzuführen. Ganz allgemein kann man sich Signale als Objekte vorstellen, die abhängig von Raum, Zeit, oder beidem, physikalische Messgrößen, wie Spannungen, Feldstärken, oder Temperaturen modellieren/abbilden.

Die theoretische Darstellung von Signalen erfolgt durch *Funktionen*. Eine Funktion  $s : D \rightarrow B$  besitzt einen Namen ( $s$ ), einen Definitionsbereich  $D$  und einen Bildbereich  $B$ . Hierbei sind  $D$  und  $B$  zunächst irgendwelche Mengen. Die Funktion  $s$  bildet nun Paare  $(d, b)$  zwischen Mengenelementen von  $D$  und  $B$ , indem man schreibt  $(d, s(d))$ , oder  $d \mapsto s(d) = b$ . Der Witz ist nun, dass man ein Signal mit physikalischer Bedeutung erhält, indem man lediglich  $D$  und  $B$  geschickt wählt.

Ist  $D = B = \mathbb{R}$  so sprechen wir von einem reellen Signal  $s$  und meist denken wir dabei bei  $D$  an die Zeitachse, weshalb wir auch  $s \mapsto s(t)$  schreiben. Ist  $D = \mathbb{R}^3$ ,  $B = \mathbb{R}$ , so denken wir meist an den dreidimensionalen Raum für den Definitionsbereich und haben als ein Signal im Raum gegeben. Ist nun

jedoch  $D = \mathbb{Z}$ ,  $B = \mathbb{R}$ , so ist das Signal nur für die ganzen Zahlen  $\mathbb{Z}$  definiert, weshalb wir dann von einem Zeitdiskreten Signal sprechen. Meist schreiben wir hierfür kurz  $s[k] \in \mathbb{R}, k \in \mathbb{Z}$ . Man soll sich hier nicht vorstellen, dass die Werte „zwischen“ den ganzen Zahlen nur fehlen würden. So ist dies *nicht* zu verstehen. Zwischen den gegebenen Werten ist keine Information vorhanden! In manchen Situationen werden wir die diskreten Signale explizit aufschreiben wollen. In diesen Fällen markieren wir die Stelle  $k = 0$  via

$$\dots, 0, 1, 2, \underset{\uparrow}{3}, 2, 1, 0, \dots,$$

um eine bequeme Schreibweise für solche Folgen zu erhalten.

Versuchen sie für möglichst viele verschiedene Kombinationen von  $D$  und  $B$  Beispiele zu finden (Übung).

### 1.2.2 Signale als Vektoren

Um mit Signalen gut umgehen zu können, ist es wichtig ihre Eigenschaften als mathematische Objekte zu kennen. Intuitiv stellt man sich vor, dass man Signale in ihrer Intensität verändern können sollte, und für beliebige Änderung der Intensität wieder ein Signal erhält. Wir gehen hier zunächst der Einfachheit halber von  $D = B = \mathbb{R}$  aus.

Definiert man für  $a \in \mathbb{R}$  das Objekt  $a \cdot s$  als  $t \mapsto a \cdot s(t)$  so erhält man wieder ein Signal. Die Werte von  $s$  werden also einfach skaliert. Betrachtet man nun zwei Signale  $s_1, s_2$  und definiert  $s_1 + s_2$  als  $t \mapsto s_1(t) + s_2(t)$ , so erhalten wir die Summe oder die Superposition von  $s_1$  und  $s_2$ . Da Signale oft physikalische Messgrößen darstellen, macht dies auch oft Sinn, da in der Physik das Prinzip der Superposition oft eine Rolle spielt. Wenn wir die beiden Fakten nun kombinieren erhalten wir für  $a_1, a_2 \in \mathbb{R}$  und zwei Signale  $s_1, s_2$ , dass

$$(a_1 s_1 + a_2 s_2)(t) = a_1 s_1(t) + a_2 s_2(t)$$

wieder ein Signal repräsentiert. Objekte, die diese Eigenschaft haben, nennt man *Vektoren* und diese leben in einem *Vektorraum*.

Das mag erstmal nicht so schockieren, aber wir gewinnen dadurch *alle* Werkzeuge aus der linearen Algebra für unsere Zwecke. Beispielsweise können wir nun geschickt Bausteine für eine gewisse Untergruppe von Signalen finden, mit denen sich diese Signale gut und informativ beschreiben lassen. Beispielsweise könnten wir uns fragen, ob es für den Vektorraum der Bild-Signale eine Basis gibt, sodass für jedes Bild  $b$  eine Darstellung existiert, dass

$$b(x, y) = c_1 b_1(x, y) + c_2 b_2(x, y) + \dots,$$

gilt. Die Zahlen  $c_1, c_2, \dots$  können also das Signal  $b$  darstellen, indem man einfach die Elemente aus der Basis hernimmt, entsprechend skaliert und summiert. In gewisser Weise *sind* die Koeffizienten  $c_i$  das Signal  $b$ . Vielleicht gelingt es uns, die Menge  $\{b_1, b_2, \dots\}$  so zu konstruieren, dass wir immer nur *wenige* von diesen  $b_i$  brauchen, sodass wir *jedes beliebige* Bild aus einer Fotokamera durch geschickte Kombination von diesen darstellen können (\*sadMP3noises\*).

### 1.2.3 Transformation von Signalen

Noch interessanter ist aber die Manipulation von Signalen durch *Transformationen*. Der Sinn von Transformationen ist es, neue oder einfach bestimmte Einsichten in ein Signal zu gewinnen. Es kann aber auch sein, dass man Operationen, die auf Signalen ausgeführt werden sollen, „einfach“ mittransformieren kann. Vielleicht

ist die gewünschte Operation nach Transformation deutlich einfacher anzuwenden? Jede Transformation liefert hierbei andere Informationen oder ist für andere Signale definiert.

Mathematisch ist eine Transformation nichts anderes als eine Abbildung zwischen Signalen. D.h. auch eine Transformation  $T$  bildet Paare zwischen Objekten aus Mengen – in diesem Fall Signalen – also  $s \mapsto Ts = S$ . Nach Anwendung der Transformation  $T$  auf  $s$  erhalten wir also ein anderes Signal  $Ts = S$ . Gerade haben wir schon festgestellt, dass man Signale beliebig skalieren und addieren kann und es als eine Art grundlegende Eigenschaft von Signalen festgehalten. Nehmen wir nun ein Signal mit Werten

$$s(t) = a_1 s_1(t) + a_2 s_2(t)$$

und wir wenden die Transformation  $T$  auf beiden Seiten der Gleichung an

$$\{Ts\}(t) = \{T(a_1 s_1 + a_2 s_2)\}(t).$$

Ist nun die Transformation so, dass wir schreiben können

$$\{Ts\}(t) = \{T(a_1 s_1 + a_2 s_2)\}(t) = a_1 \{Ts_1\}(t) + a_2 \{Ts_2\}(t),$$

so nennen wir  $T$  eine *lineare* Transformation. Zusammen mit der Superpositionseigenschaft von Signalen sieht man nun, warum Linearität so wichtig für Transformationen ist, weil es einfach zur Vektorraumstruktur von Signalen passt. Die Linearität erlaubt es uns beispielsweise auch das obige Signal  $b$  ganz einfach zu transformieren. Nehmen wir es in seiner Darstellung als

$$b(x, y) = c_1 b_1(x, y) + c_2 b_2(x, y) + \dots,$$

und wir haben eine beliebige lineare Transformation  $T$ , deren Effekt wir auf  $b$  angewendet sehen wollen. Wir suchen also  $\{Tb\}(x, y)$ . Aber das ist mit der Linearität ganz einfach. Wir müssen nur  $Tb_i$  kennen, also die Wirkung von  $T$  auf die Basisvektoren  $b_i$ , denn

$$\{Tb\}(x, y) = c_1 \{Tb_1\}(x, y) + c_2 \{Tb_2\}(x, y) + \dots,$$

ist eine valide Darstellung von  $Tb$ . Cool!

Beispiele für solche linearen Transformationen sind Differentiation (falls möglich), bilden der Stammfunktion (falls möglich), Verzögerung eines Zeitsignals um Zeit  $a \in \mathbb{R}$ , Stauchung und Streckung in eines Zeitsignals, Rotation eines Bildes, die Fourier-Transformation, die diskrete Fourier-Transformation, zyklische Faltung, oder Korrelation mit einem anderen Signal  $p$ . Gegenbeispiele sind  $p(t) = \sin(s(t))$ , oder  $p(t) = (s(t))^\alpha$  für  $\alpha \neq 1$ .

Man sieht, dass viele wichtige Operationen lineare Transformationen darstellen und wir haben mit linearer Algebra ein mächtiges Tool an unserer Seite, um mit ihnen umzugehen.

#### 1.2.4 Zufällige Signale

Man kann auch noch eine weitere Sichtweise auf Signale haben. In manchen Fällen ist es nicht zweckmäßig, dass man ein Signal  $s$  als vollständig bekannte und fixe Funktion modelliert. Stattdessen modelliert man die Werte  $s(t)$  des Signals  $s$  an den Stellen  $t$  als *Zufallsgröße*. Das heißt, dass die Werte  $s(t)$  einer Verteilung  $X(t)$  folgen. An jedem Zeitpunkt  $t$  „hängt“ eine solche Verteilung, die bestimmt mit welcher Wahrscheinlichkeit die Werte  $s(t)$  in einem gewissen Intervall liegen. Man spricht in diesem Fall auch von *stochastischen* Signalen, im Gegensatz zu den obigen *deterministischen* Signalen.

Es kann verschiedene Gründe haben, dass man ein Signal nicht mehr deterministisch beschreiben kann/will/sollte:

- Sobald die Werte von  $s$  durch eine Messung entstanden sind, enthalten diese normalerweise Messrauschen. Dann modelliert man  $s$  meistens als Summe

$$s(t) = x(t) + n(t),$$

wobei  $n(t) \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2(t))$  meist als eine Realisierung einer mittelwertfreien Normalverteilung mit Varianz  $\sigma^2(t)$  angenommen wird, und  $x$  als ein deterministisches Signal.

- Wenn man generell nicht genug Information über das Signal hat, beispielsweise, kennt man nur dessen Verteilung im Frequenzbereich, also Wahrscheinlichkeiten, dass gewisse Frequenzen vorhanden sind, oder nicht. Dennoch ist man natürlich an dem Verhalten des Signals im Zeitbereich interessiert.
- Wenn es für die Anwendung nicht notwendig ist. Dies kann der Fall sein, wenn man einen Filter entwickelt, der eine gewisse Klasse von Signalen als Eingang bekommt, kann es reichen die Verteilung der Signale zu kennen und dann den Ausgang des Filters nur stochastisch zu beschreiben.

„In 99.99 % der Fälle ist der nachgeschaltete Verstärker nicht übersteuert.“

Für solche Aussagen ist es sogar *notwendig* die Verteilung der Eingangssignale zu kennen, ansonsten ist so eine Aussage gar nicht möglich, da man eben keine Verteilung für ein deterministisches Signal angeben kann.

Um stochastische Signale korrekt handhaben zu können, ist einige Mathematik notwendig, die wir einfach übergehen und stattdessen versuchen ein *intuitives* Verständnis zu entwickeln.

### 1.2.5 Spezielle Signale

Uns werden immer wieder einige spezielle Signale begegnen, die wir hier kurz auflisten wollen.

- Die *Delta-Funktion* (*Dirac- $\delta$* ) als Funktional  $\delta$ , das angewendet auf ein Signal  $s$ , liefert, dass  $\delta(s) = s(t = 0)$ . Visualisiert wird dieses nicht-Signal, durch einen Impuls der Höhe 1 bei  $t = 0$ . Es ist nicht ohne Ironie, dass eines der wichtigsten Objekte der Signalverarbeitung selbst kein Signal ist, wie eines behandelt wird, aber immer mit Vorsicht.
- Die *Heavyside-Funktion*  $u : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  mit

$$u(t) = \begin{cases} 1 & \text{für } t > 0 \\ \frac{1}{2} & \text{für } t = 0 \\ 0 & \text{für } t < 0. \end{cases}$$

Man kann  $\delta$  als distributionelle Ableitung von  $u$  auffassen.

- Die *komplexe Schwingung*  $s : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  bei Frequenz  $f > 0$  ist definiert als  $s(t) = \exp(jft)$  und wir uns im Verlauf des Semesters noch einige Male begegnen. Beispielsweise gilt  $s^*(t) = s(-t)$ .
- Der *diskrete  $\delta$ -Stoß*  $\delta[k]$  ist definiert als

$$\dots, 0, \underset{\uparrow}{1}, 0, \dots$$



- Endliche, diskrete Signale können wir entweder durch

$$s = [0, 1, 2, \underset{\uparrow}{3}, 2, 1, 0]$$

darstellen, oder als endliche Summe von einigen diskreten  $\delta$ -Stößen:

$$s[n] = \sum_{k=-2}^{k=+2} s[k] \delta[n-k]$$

### 1.2.6 Beispiel: LTI-Systeme

Wir werden uns zwar noch später ausführlich mit **Linear Time-Invariant (LTI)** Systemen beschäftigen, doch sie sollen hier schon als nicht-triviales Beispiel dienen. Wir sind also mit einem System  $\mathcal{H}$  konfrontiert, das einerseits die Eigenschaft hat, dass für Anregungen  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  eine Verschiebungsinvarianz mit  $y(t - \tau) = (\mathcal{H}x(\cdot - \tau))(t)$  gilt. Außerdem ist  $\mathcal{H}$  linear.

Dann kann man die Wirkung von  $\mathcal{H}$  auch durch Faltung mit der sog. Impulsantwort  $h$  des Systems darstellen, also

$$y(t) = (\mathcal{H}x)(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t - \tau) h(\tau) d\tau = (x * h)(t), \quad (1.2.1)$$

wobei  $h = \mathcal{H}\delta$ , also die Reaktion des Systems auf einen Dirac-Stoß darstellt. An dieser Darstellung sieht man sehr gut, dass  $\mathcal{H}$  linear ist, weil die Integration linear in  $x$  ist.

Natürlich ist der Zeitbereich für diese Art von System nicht der richtige Anschauungsort. Nach Laplace-Transformation von  $y$  zu  $Y = \mathcal{L}y$  sehen wir, dass wir stattdessen

$$Y(s) = X(s) \cdot H(s),$$

schreiben können. Hierbei sind  $X = \mathcal{L}x$  und  $H = \mathcal{L}h$  die Laplace-Transformationen des Eingangs und der Impulsantwort  $h$ . Nicht nur hat sich die „Berechnung“ von  $Y$  vereinfacht, sondern wir haben auch ein besseres Gefühl für das Verhalten des Systems in Abhängigkeit von  $h$ , bzw.  $H$ , weil der Einfluss einfach multiplikativ ist.

Wir können die lineare Algebra noch ein wenig weiter treiben. Betrachten wir als Eingang die Funktion  $x_s(t) = \exp(st)$  für ein beliebiges  $s \in \mathbb{C}$ . Dann rechnen wir einfach mit (1.2.1) nach, dass

$$(H \exp(s \cdot))(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} \exp(s(t - \tau)) h(\tau) d\tau = \exp(st) \int_{-\infty}^{+\infty} \exp(-s\tau) h(\tau) d\tau = \exp(st) H(s),$$

gilt. Das heißt, dass die Funktionen  $\exp(s \cdot)$  die *Eigenvektoren* des Operators  $\mathcal{H}$ , weil gilt

$$(\mathcal{H}x_s)(t) = x_s(t) \cdot H(s),$$

wobei  $H$  die Laplace-Transformation von  $h$  ist. Das heißt auch, dass  $H(s)$  die zugehörigen *Eigenwerte* sind. Wir sehen hier also, dass Signale *wirklich* wie Vektoren funktionieren können und es sich im Fall von linearen Systemen förmlich aufzwingt, da die Linearität des Systems zur linearen Vektorraumstruktur „passt“.

## 2 Abtastung von Signalen

Als ersten Schritt der digitalen Signalverarbeitung wollen wir uns den Übergang von einem analogen Signal zu einem digitalen näher ansehen. Intuitiv können wir diesen Vorgang in vielen Anwendungen beobachten. Wir nehmen im Tonstudio mit einem Mikrofon Ton auf und eine Soundkarte wandelt das analoge Signal in einen WAV-Datenstrom um. In einer Fotokamera, trifft ein Feld von Lichtstrahlen ein und wird von einem **Complementary Metal Oxide Semiconductor (CMOS)**-Sensor „direkt“ abgetastet und in Helligkeitswerte pro Farbkanal umgewandelt. Eine Antenne wandelt ein anliegendes elektro-magnetisches Feld in eine Spannung um, welche nachträglich von einem **Analog-to-Digital Converter (ADC)** abgetastet und quantisiert wird.

Mathematisch modellieren wir analoge Signale  $s_a : D \rightarrow B$  meist mit  $D$  und  $B$ , die auf die reellen Zahlen  $\mathbb{R}$  zurückgreifen. Die Wandlung von analog zu digital transformiert dieses Signal in eine Funktion  $s : \mathbb{Z} \rightarrow Q$  um, wobei auch  $|Q| < \infty$  gilt. Das heißt, dass das Signal nach AD-Wandlung nur noch endliche Werte annehmen kann und, dass es nur noch aus eine *Folge* von Werten aus der Menge  $Q$  besteht. Es wurde also zeit- und wertdiskretisiert. Wir werden uns zunächst nur mit der Diskretisierung in Zeit befassen, weil es einfach einfacher ist. Das heißt, dass wir uns vorstellen, dass das diskretisierte Signal nur an einer diskreten Menge an Punkten noch Informationen über das abgetastete Signal beinhaltet. Weiterhin sind wir nicht an der physikalischen Umsetzung von **ADCs** interessiert, sondern höchstens an deren systemtheoretischer Modellierung.

Die zentralen Fragen sind nun:

- Wie muss der Vorgang der Abtastung gestaltet sein, dass keine Information verloren geht?
- Wie können wir die Eigenschaften des analogen Signals in dessen abgetasteter Version wiederfinden?
- Wie können wir eine Intuition für den Vorgang der Abtastung entwickeln?

### 2.1 Frequenz von Signalen

#### 2.1.1 Zeit-Kontinuierliche Sinussignale

Meistens werden wir uns in der Vorlesung mit reell- oder komplexwertigen Zeitsignalen befassen, d.h. wir modellieren unsere Signale als  $x_a : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  oder  $x_a : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$ . Wobei physikalische Signale natürlich nur reellwertig sind, doch manchmal ist die Darstellung als komplexwertige Funktion besser handhabbar, siehe (1.1.1). Das heißt, dass die Abtastung im Zeitbereich vonstatten geht, was sofort den Begriff der *Frequenz* auf den Plan ruft, da Frequenz mit Einheit  $1/[s]$  eng mit Zeit  $[s]$  verknüpft ist.

Betrachten wir also erst einmal, welchen Einfluss Abtastung von Signalen mit einzelnen Frequenzen hat, am Beispiel von

$$x_a(t) = A \cos(\Omega t + \theta), \quad (2.1.1)$$

wobei wir hier  $A \in \mathbb{R}$  als Amplitude,  $\Omega \in \mathbb{R}_0^+$  als Kreisfrequenz  $1 \text{ rad s}^{-1}$ ,  $t \in \mathbb{R}$  als Zeit  $1 \text{ s}$  und die Phase  $\theta \in \mathbb{R}$  mit Einheit  $1 \text{ rad}$  nutzen. Alternativ können wir auch zur Frequenz  $F \in \mathbb{R} \text{ s}^{-1} = 1 \text{ Hz}$  übergehen. Dann erhalten wir

$$x_a(t) = A \cos(2\pi F t + \theta).$$

Diese Funktion ist in Abb. 1 dargestellt. Wir sehen, dass die Funktion periodisch ist mit Periode  $T_p = 1/F$ .

Das heißt, dass  $x_a(t + k \cdot T_p)$  für  $k \in \mathbb{Z}$  nicht vom Signal  $x_a(t)$  zu unterscheiden ist!

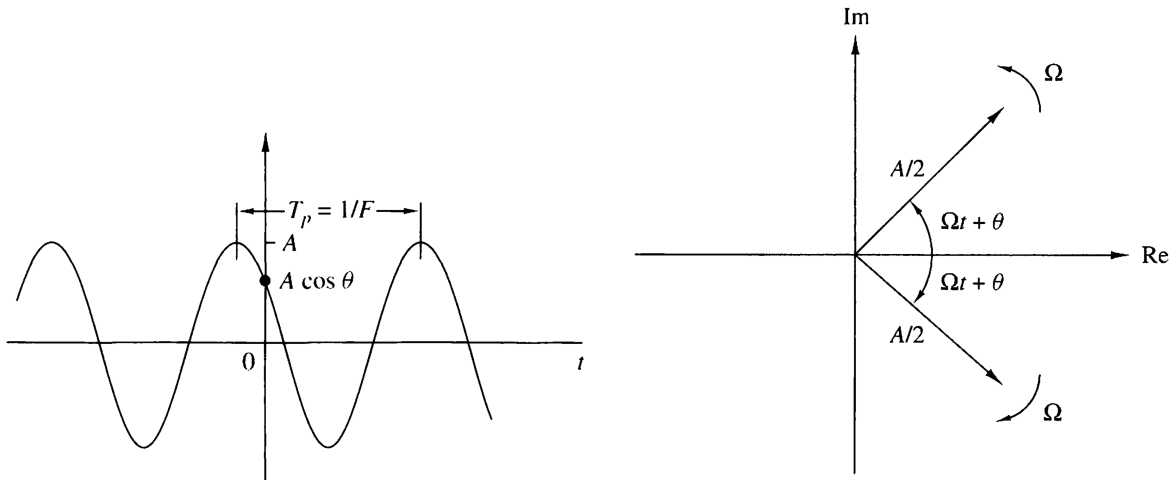


Abbildung 1:  $x_a(t) = A \cos(2\pi Ft + \theta)$ , Quelle: [1]

Es gibt noch eine alternative Darstellung von der obigen Funktion durch die Addition von zwei *Phasoren* als

$$x_a(t) = A \cos(2\pi Ft + \theta) = \frac{A}{2} \exp(j(\Omega t + \theta)) + \frac{A}{2} \exp(-j(\Omega t + \theta)).$$

Da die beiden überlagerten Phasoren so interpretiert werden können als rotierten diese in gegensätzliche Richtungen, ist es gerechtfertigt der physikalischen Intuition entgegen auch von „negativen“ Frequenzen zu sprechen. Wir erlauben also  $F \in \mathbb{R}$ , womit auch der Spezialfall  $T_p = \infty$ , also  $x_a(t) = A$  abgedeckt ist. Ein kleines Beispiel findet man in Codeschnipsel 1.

```

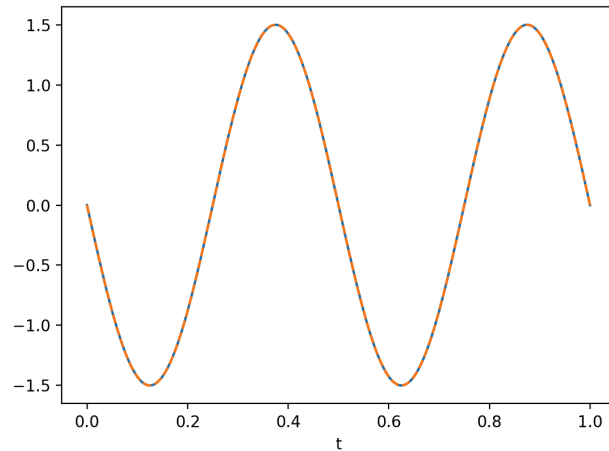
A = 1.5
F = 2
theta = np.pi / 2

def harm(t: float) -> float:
    return A * np.cos(
        2 * np.pi * (F * t + theta))

def phasor(t: float) -> complex:
    return 0.5 * A * np.exp(
        -1j * (2 * np.pi * (F * t + theta)))

T = np.linspace(0, 1, 255)
plt.plot(T, harm(T), label="harm(T)")
plt.plot(T, phasor(T) + phasor(T).conj(),
         linestyle="--", label="harm(T)")
plt.xlabel("t")
plt.show()

```



Codeschnipsel 1: Berechnung und Darstellung von (2.1.1), siehe [dsv/code/cont\\_harms.py](#)

## 2.1.2 Zeit-Diskrete Sinussignale

Als nächstes gehen wir zu dem eigentlich interessanten Fall über, bei welchem wir von zeitdiskreten harmonischen Signalen sprechen. Dabei gehen wir vorerst *nicht* davon aus, dass das Signal durch Abtastung eines analogen Signals entstanden ist, sondern betrachten es ganz losgelöst für sich. In Analogie zu (2.1.1) definieren wir

$$x[n] = A \cos(\omega n + \theta) = A \cos(2\pi f n + \theta). \quad (2.1.2)$$

Wichtig bei diskreten Signalen ist, dass ihre physikalische Interpretierbarkeit nicht direkt gegeben ist, da  $n \in \mathbb{Z}$  nur die diskreten Werte „nummeriert“, also *einheitenlos* ist. Deshalb hat  $f \in \mathbb{R}$  lediglich als Einheit „Zyklen pro Sample“, was man auch daran sieht, dass für  $f = 1$  gilt  $x[n] = A \cos(2\pi n + \theta) = A \cos(\theta)$ . Es existiert nun ein wichtiger Unterschied zwischen  $x[\cdot]$  von (2.1.2) und  $x_a(\cdot)$  von (2.1.1). Das Signal  $x[\cdot]$  ist nur periodisch, falls  $f$  eine rationale Zahl ist, also  $f = p/q$  für  $p, q \in \mathbb{Z}$  und  $q \neq 0$ .

Wieso?

Ein zeitdiskretes Signal ist periodisch, falls  $x[n + N] = x[n]$  für alle  $n \in \mathbb{Z}$ . Für unser Signal in (2.1.2) heißt das also, dass

$$\cos(2\pi f n + \theta) = \cos(2\pi f(n + N) + \theta) = \cos(2\pi f n + 2\pi f N + \theta)$$

Da  $\cos$  Periode  $2\pi k$  für  $k \in \mathbb{Z}$  besitzt, muss  $2\pi f N = 2\pi k$  gelten, also

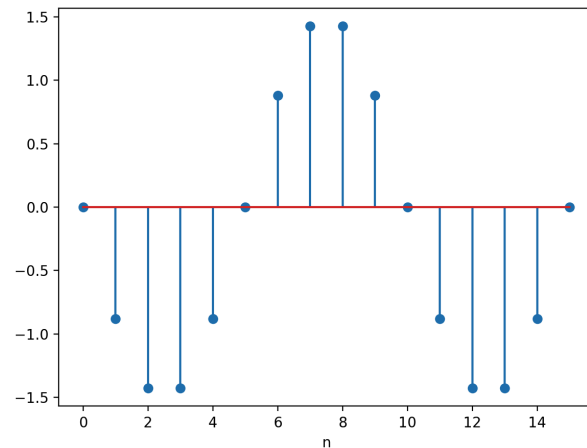
$$f = \frac{k}{N}.$$

Andersherum kann man die kleinste Periode  $N$  ermitteln, indem man  $f = k/N$  vollständig kürzt, sodass also Zähler und Nenner keine gemeinsamen Teiler mehr haben, und man dann den Nenner des resultierenden Bruches als  $N$  setzt. Ein Beispiel wird in Codeschnipsel 2 gezeigt. Man kann interessante Ergebnisse erzielen, wenn man diesen Plot für  $\omega = 0, \pi/8, \pi/4, \pi/2$  und  $\omega = \pi$  erzeugt (Übung).

```
A = 1.5
f = 0.1
theta = 0.25
```

```
def harm(n: int) -> float:
    return A * np.cos(
        2 * np.pi * (f * n + theta))

n = np.arange(16)
plt.stem(n, harm(n), label="harm[n]")
plt.xlabel("n")
plt.show()
```



Codeschnipsel 2: Berechnung und Darstellung von (2.1.2), siehe [dsv/code/disc\\_harms.py](#)

Die Signale der Form (2.1.2) haben noch eine andere interessante Eigenschaft, die sich wieder aus der  $2\pi$ -Periodizität von  $\cos$  ergibt. Betrachten wir noch einmal (2.1.2) und wir finden, dass

$$\cos(\omega n + \theta) = \cos(\omega n + 2\pi n + \theta) = \cos((\omega + 2\pi)n + \theta).$$

Das heißt, dass

$$x[n] = \cos(\omega n + \theta) = \cos((\omega + 2\pi k)n + \theta) = x_k[n]$$

für alle  $k \in \mathbb{Z}$  gilt. Das heißt, dass sich  $x_k[\cdot]$  nicht von  $x[\cdot]$  unterscheiden lässt. Man nennt dann jedes der  $x_k[\cdot]$  einen *Alias* von  $x[\cdot]$ . Man kann deshalb auch sagen, dass für jedes  $\omega$  mit  $|\omega| > \pi$  ein zugehöriges  $\omega_a$  mit  $|\omega_a| < \pi$  existiert, sodass

$$\cos(\omega n + \theta) = \cos(\omega_a n + \theta)$$

gilt. Vergewissern sie sich von dieser Tatsache, indem sie verschiedene Aliase basierend auf Codeschnipsel 2 visualisieren (Übung).

Stellen wir uns für einen kurzen Moment vor, dass wir wissen, dass wir  $x[n]$  durch Abtastung einer Funktion wie in (2.1.1) erhalten haben. Selbst wenn wir wissen, dass nur *eine* Frequenz in diesem Signal vor Abtastung vorhanden war, können wir *nicht* entscheiden, welche das war.

## 2.2 Zeit-Kontinuierliche Komplexe Sinussignale

Wir wollen eine bestimmte Menge an Funktionen betrachten. Wir wollen kontinuierliche komplexe Schwingungen betrachten, welche mit einer Frequenz  $F_k$  schwingen, welche ein ganzzahliges Vielfaches einer Frequenz  $F_0$  ist. Das heißt, wir betrachten dann

$$F_k = k \cdot F_0 \quad \text{für } k \in \mathbb{Z}, \text{ was } x_k(t) = \exp(j2\pi F_k t) = \exp(j2\pi k F_0 t)$$

ergibt. Jedes der  $x_k$  hat Periode  $1/F_k = T_k = T_0/k$ . Das heißt für wachsendes  $|k|$  werden die Perioden immer um ein Vielfaches kürzer. Umgekehrt haben dann alle  $x_k$  gemeinsame Periode,  $T_0$ , da für jedes  $k$  gilt, dass  $T_k \cdot k = T_0$ . Wir haben auch kein Problem mit Aliasing zwischen den  $x_k$ , da bei kontinuierlichen Signalen gilt, dass  $x_{k_1} \neq x_{k_2}$ , falls  $k_1 \neq k_2$ .

Wie wir in Abschnitt 1.2.2 gesehen haben, können wir beliebige Linearkombination aus Signalen bilden und erhalten wieder ein Signal. Wir können also für eine Folge von  $c_k \in \mathbb{C}$  die Linearkombination der  $x_k$  bilden und erhalten

$$x_a = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k x_k : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \quad \text{mit} \quad t \mapsto x_a(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k x_k(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi k F_0 t). \quad (2.2.1)$$

Die erste Schreibweise ist absichtlich ohne das Argument  $t$ , um zu verdeutlichen, dass Signale *wirklich* als eigenständige Signale behandelt werden können und dass  $x_a(t) \in \mathbb{C}$  „nur“ die Auswertung von  $x_a$  an der Stelle  $t$  ist, welche *strikt* von dem Vektor  $x_a$  zu unterscheiden ist.

Natürlich ist (2.2.1) als Fourier-Reihe von  $x_a$  bekannt, und die  $c_k$  sind die Fourierkoeffizienten von  $x_a$ . Wie in Abschnitt 1.2.2 können wir also die  $c_k$  durch (2.2.1) mit  $x_a$  identifizieren, da uns die  $c_k$  eine alternative Darstellung von  $x_a$  liefern.

## 2.3 Zeit-Diskrete Komplexe Sinussignale

Analog zu Abschnitt 2.2, wollen wir uns zeit-diskrete komplexe Schwingungen herleiten, die von einer bestimmten Grundfrequenz definiert werden. Da wir, im Unterschied zum kontinuierlichen Fall, nicht für alle  $f \in \mathbb{R}$  eine periodische Funktion erhalten, wählen wir  $f_0 = 1/N$  für ein  $N \in \mathbb{N}$ . Die Intension ist, dass wir so  $1/N$  Perioden pro Abtastwert erhalten werden. Demzufolge wird die Schwingung mit Frequenz  $f_0$  genau Periodenlänge  $N$  haben. Dann definieren wir die Signale  $x_k[\cdot] : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$  als

$$x_k[n] = \exp(j2\pi k f_0 n) \quad \text{mit} \quad k \in \mathbb{Z}. \quad (2.3.1)$$

Man sieht nun leicht, dass  $f_k = k/N$  immer eine rationale Zahl ist und  $x_k[\cdot]$  Periodenlänge  $k/N$  hat, falls  $k/N \in \mathbb{Z}$ . Dies ist in Codeschnipsel 3 dargestellt.

Außerdem findet man wieder, dass  $x_k[\cdot]$  ein Alias von  $x_{k+N}[\cdot]$  sein muss, denn mit  $f_0 = 1/N$  ergibt sich

$$x_{k+N}[n] = \exp(j2\pi(k+N)f_0 n) = \exp\left(j2\pi \frac{k+N}{N} n\right) = \exp\left(j2\pi \frac{k}{N} n\right) \exp\left(j2\pi \frac{N}{N} n\right) = x_k[n].$$

Das heißt, dass nur  $N$  verschiedene  $x_k[\cdot]$  existieren. Normalerweise nimmt man jene  $x_k[\cdot]$  für  $k = 0, 1, \dots, N-1$ .

Nun können wir auch wieder, wie in (2.2.1) eine Linearkombination der  $x_k[\cdot]$  bilden. Man beachte, dass in diesem Fall die Summation natürlich *endlich* sein wird, da wir nur  $N$  verschiedene  $x_k[\cdot]$  zur Verfügung haben. Wir bilden also

$$x[\cdot] = \sum_{k=0}^{N-1} c_k x_k[\cdot]$$

und erhalten so ein Signal mit Werten

$$x[n] = \sum_{k=0}^{N-1} c_k x_k[n] = \sum_{k=0}^{N-1} c_k \exp\left(j2\pi \frac{k}{N} n\right), \quad (2.3.2)$$

was die Fourier-Reihe eines diskreten und periodischen Signals darstellt, wobei in diesem Fall der Vektor  $\mathbf{c} = [c_k]_{k=0}^{N-1} \in \mathbb{C}^N$  eine alternative Repräsentation des Signals ist.

Das Signal  $x[\cdot]$  selbst ist periodisch mit Periodenlänge  $N$ , d.h. das Signal ist durch die Werte  $\mathbf{x} = [x[n]]_{n=0}^{N-1} \in \mathbb{C}^N$  *vollständig* definiert. Das heißt wir können das Signal  $x[\cdot]$  mit dem *endlich-dimensionalen*

```

A = 1
f = 1 / 16
# f = 1 / (5 * np.exp(1))
theta = np.pi / 2
# N = 32
N = 720

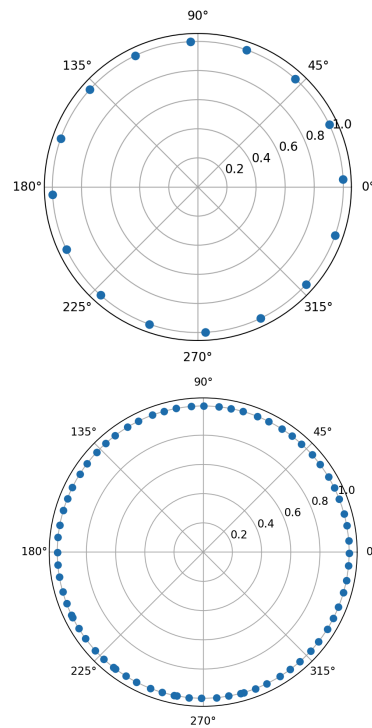
def harm(
    n: np.ndarray[int],
) -> np.ndarray[complex]:
    return A * np.exp(
        1j * 2 * np.pi * (f * n + theta)
    )

```

```

n = np.arange(N)
x_n = harm(n)
fig, ax = plt.subplots(
    subplot_kw={"projection": "polar"}
)
ax.plot(
    np.angle(x_n),
    np.abs(x_n),
    marker="o",
    linewidth=0,
)
plt.show()

```



Codeschnipsel 3: Berechnung und Darstellung von (2.3.1) für  $f_0 = 1/16$  und  $f_0 = 1/(5e)$ , siehe [dsv/code/disc\\_harms\\_comp.py](#)

Vektor  $\mathbf{x} \in \mathbb{C}^N$  identifizieren. Da genauso jedes der  $x_k[\cdot]$  auch Periodenlänge  $N$  hat, erhalten wir auf die gleiche Weise Vektoren  $\mathbf{x}_k \in \mathbb{C}^N$ . Mit diesen endlich-dimensionalen Vektoren sind wir nun in der Lage die Fourier-Reihe in (2.3.2) mit „normalen“ Vektoren durch

$$\mathbf{x} = c_1 \mathbf{x}_1 + c_2 \mathbf{x}_2 + \dots + c_{N-1} \mathbf{x}_{N-1} \quad (2.3.3)$$

auszudrücken. Wir sehen also *direkt*, dass Signale wirklich wie Vektoren behandelt werden können.

Gleichung (2.3.2) kann auch als Abbildung  $M : \mathbb{C}^N \rightarrow \mathbb{C}^N$  interpretiert werden, da wir in die rechte Seite von (2.3.2) einfach ein  $\mathbf{c} \in \mathbb{C}^N$  stecken können und wir erhalten das entsprechende  $\mathbf{x} = M(\mathbf{c})$ . Noch weiter ist die Abbildung  $M$  sogar linear, da

$$M(\mathbf{c}^1 + \mathbf{c}^2) = \sum_{k=0}^{N-1} (c_k^1 + c_k^2) \exp\left(j2\pi \frac{k}{N} n\right) = \sum_{k=0}^{N-1} c_k^1 \mathbf{x}_k + \sum_{k=0}^{N-1} c_k^2 \mathbf{x}_k = M(\mathbf{c}^1) + M(\mathbf{c}^2).$$

Das heißt, dass es auch eine *Matrix*  $M \in \mathbb{C}^{N \times N}$  geben muss, welche uns einfach  $\mathbf{c}$  in  $\mathbf{x}$  umtransformiert, indem wir  $\mathbf{x} = M \cdot \mathbf{c}$  als Matrix-Vektor-Produkt berechnen. Wenn wir (2.3.3) genau betrachten sehen wir, dass wir die Matrix  $M$  bilden können, indem wir deren  $k$ -te Spalte  $M_{\cdot,k}$  gleich  $\mathbf{x}_k$  setzen. Wenn wir noch sicher sein könnten, dass  $M$  invertierbar ist, könnten wir sogar aus  $\mathbf{x}$  via  $\mathbf{c} = M^{-1} \cdot \mathbf{x}$  die Fourierkoeffizienten  $\mathbf{c}$  direkt aus einem gegebenen  $N$ -periodischen Signal  $x[\cdot]$  bestimmen.

## 2.4 Abtastung von Sinussignalen

Es gibt viele Möglichkeiten ein analoges Signal zu digitalisieren. Wir beschränken uns auf Abtastung, welche ein analoges Signal auf eine regelmäßige Art und Weise *direkt* auswertet. Diese Art wird manchmal auch „Nyquist-Sampling“ genannt, weil die theoretische Grundlage für „erfolgreiches“ Sampling durch das Nyquist-Theorem gelegt ist. Wir stellen uns Abtastung so vor, dass wir das Signal  $x_a : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  direkt an gewissen Stellen beobachten können. Wir können uns eine Art Sampling-Operator  $\mathcal{S}$  vorstellen, der ein analoges Signal  $x_a$  in eine abgetastete Version  $x_a \mapsto \mathcal{S}(x_a)[\cdot] = x[\cdot]$  transformiert. Durch die regelmäßige/uniforme Abtastung in Zeitabständen  $T > 0$  von  $x_a$  erhalten wir also

$$x[n] = \mathcal{S}(x_a)[n] = x_a(nT) \quad \text{mit } n \in \mathbb{Z}.$$

Wir nennen  $F_s = T^{-1}$  die Sampling-Frequenz, oder die Abtastrate. Der Vorgang ist schematisch in Abbildung 2 dargestellt.

Da wir uns  $x[\cdot]$  so vorstellen, dass es „einfach“ eine Folge von reellen Zahlen ist, müssen wir bei der Interpretation von  $x[\cdot]$  auch immer gleichzeitig im Hinterkopf behalten, dass der Wert  $x[n]$  dem Wert  $x_a(nT) = x_a(n/F_s)$  entspricht. Das bedeutet, dass  $t$  (als Argument von  $x_a$ ) und  $n$  (als Argument von  $x[\cdot]$ ) durch

$$t = nT = n/F_s$$

miteinander in Verbindung stehen. Man sieht auch nun eindrucksvoll, dass dadurch  $n = t \cdot F_s$  einheitenlos geworden ist, bzw. sein muss.

Weiterhin folgt aus  $t = n/F_s$ , dass es auch einen Zusammenhang zwischen der Frequenz  $F$  einer kontinuierlichen Signals und der Frequenz  $f$  im Zeit-diskreten geben muss. Um diesen herzuleiten, betrachten wir eine einfache analoge Schwingung, wie in (2.1.1), also

$$x_a(t) = A \cos(2\pi Ft + \theta)$$



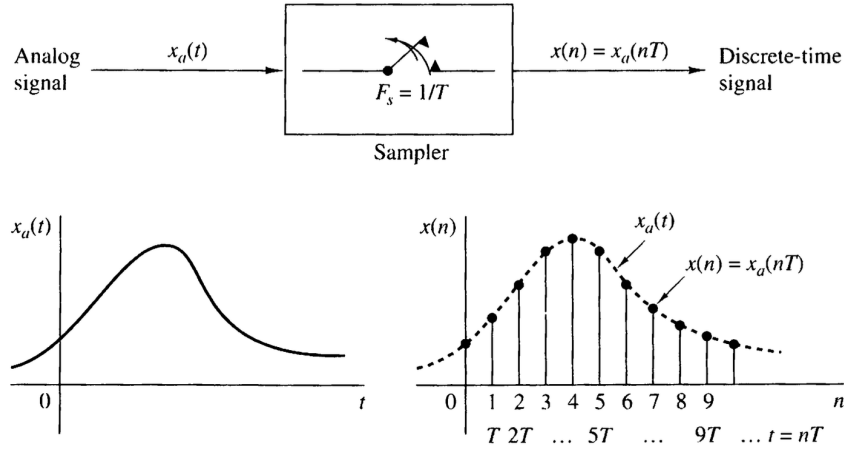


Abbildung 2: Uniforme Abtastung einer Signals. Quelle: [1]

und wir stellen uns vor, dass wir dieses Signal mit Samplerate  $F_s = 1/T$  abtasten. Dann erhalten wir zunächst

$$x[n] = x_a(nT) = A \cos(2\pi F n T + \theta) = A \cos\left(\frac{2\pi F n}{F_s} + \theta\right).$$

Wenn wir nun  $x[n]$  in die Form von (2.1.2) bringen, sehen wir, dass  $f = F/F_s$  gelten muss.

Wie ist dies zu interpretieren? Wir sind mit dem analogen Signal  $x_a$  gestartet, welches die Frequenz  $F$  enthält. Durch das Sampling mit Rate  $F_s$  entsteht eine abgetastete Schwingung mit Frequenz  $f = F/F_s$ . Doch wir haben bereits gesehen, dass sich die Frequenz  $f$  von keiner Frequenzen  $f + k$  unterscheiden lässt. Das heißt im Umkehrschluss, dass sich *nach* der Abtastung die ursprüngliche Frequenz nicht eindeutig bestimmen lässt, da alle

$$F_k = F + k \cdot F_s$$

bei Abtastung von  $A \cos(2\pi F_k t + \theta)$  dieselben Abtastwerte  $x[n]$  ergeben würden. Wenn wir nun also behaupten wollen, dass wir im digitalen irgendetwas sinnvolles zu tun gedenken, dann können wir dies gerade nicht so ohne weiteres. Denn bis jetzt haben wir keine Möglichkeit das wahre analoge Signal zu rekonstruieren. Diese missliche Lage wird in Codeschnipsel 4 dargestellt, wo ein mögliches  $x_a$ , dessen Abtastwerte  $x[n]$  und zwei mögliche Aliase dargestellt sind. Man sieht, wie die Aliase so geschaffen sind, dass auch sie Ursprung für die Abtastwerte  $x[n]$  sein könnten.

Die Frage ist nun, wie wir das Sampling gestalten müssen, dass wir aus  $x[n]$  eindeutig das Signal  $x_a$  rekonstruieren können. In diesem Fall ist mit „rekonstruieren“ gemeint, dass wir aus den Werten  $x[n]$  den Wert  $x_a(t)$  für beliebige  $t \in \mathbb{R}$  korrekt bestimmen können. Wie wir oben gesehen haben, ist im Digitalen nur sinnvoll von Frequenzen  $f \in [-1/2, +1/2]$  zu sprechen, da wir für alle anderen  $f' \notin [-1/2, +1/2]$  ein  $f \in [-1/2, +1/2]$  finden, das dieselben Werte in (2.1.2) produziert. Wegen des Zusammenhangs  $f = F/F_s$  macht es also Sinn sich auch im *Analogen* auf den entsprechenden Bereich zu beschränken. Das heißt, wenn wir nur analoge Signale betrachten, bei welchen

$$-\frac{F_s}{2} \leq F \leq +\frac{F_s}{2}$$

```

theta = -np.pi / 2 # rad
F = 1.5 # Hz
F_s = 1.8 # Hz
T_s = 1.0 / F_s # s

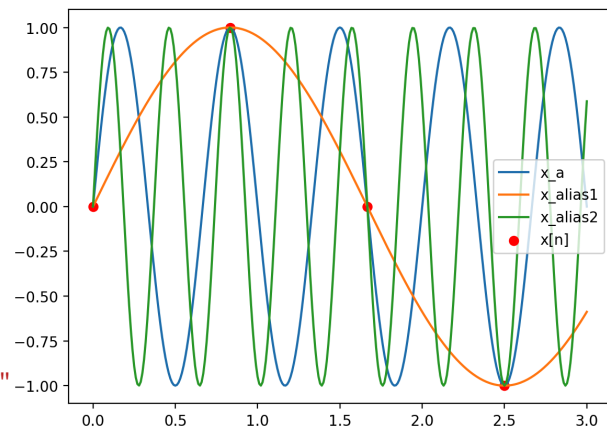
F_alias1 = F - 1 * F_s # Hz
F_alias2 = F + 1 * F_s # Hz

def x_a(t, F, theta):
    return np.cos(2 * np.pi * F * t + theta)

T = np.linspace(0, 3, 301, endpoint=True) # s
n = np.arange(4) * T_s # none

plt.plot(T, x_a(T, F, theta), label="x_a")
plt.plot(
    T, x_a(T, F_alias1, theta), label="x_alias1"
)
plt.plot(
    T, x_a(T, F_alias2, theta), label="x_alias2"
)
plt.scatter(
    n, x_a(n, F, theta), color="r", label="x[n]"
)
plt.legend()
plt.show()

```



Codeschnipsel 4: Visualisierung von  $F_k = F + k \cdot F_s$ , siehe [dsv/code/aliasing.py](#)

gilt, dann sind wir in der Lage aus  $x[\cdot]$  das originale  $x_a$  zu rekonstruieren, weil wir wissen, auf welche der Aliase wir uns beschränken müssen.

*Eine Möglichkeit der perfekten Rekonstruktion von analogen mit einzelnen Frequenzen Signalen aus uniformen digitalen Abtastwerten ist die Einschränkung auf einen bestimmten Frequenzbereich.*

Umgekehrt können wir auch bei Vorwissen über die maximale Frequenz  $F_{\max}$ , also  $F \in [-F_{\max}, +F_{\max}]$  in einem Signal  $x_a$  die Samplingrate ermitteln, sodass im Digitalen die Aliase  $f + k$  für  $k \neq 0$  nicht im Bereich  $[-F_{\max}, +F_{\max}]$  liegen. Damit

$$-\frac{1}{2} \leq f \leq +\frac{1}{2}$$

gilt, muss also auch

$$-\frac{1}{2} \leq \frac{F}{F_s} \leq +\frac{1}{2} \quad \text{für alle } F \in [-F_{\max}, +F_{\max}]$$

gelten. Deshalb muss schlussendlich  $F_s > 2F_{\max}$  gelten. Es ist zu beachten, dass wir diese Überlegungen erst einmal „nur“ für Signale der Form (2.1.1) und (2.1.2) durchgeführt haben. Im nächsten Abschnitt werden wir das Abtasttheorem für beliebige aperiodische Signale herleiten.

## 2.5 Das Samplingtheorem

Wir beschäftigen uns nun also allgemein mit dem Problem der Abtastung eine beliebigen analogen aperiodischen Signals  $x_a$  zur Folge

$$x[n] = x_a(nT).$$

Für die bequeme Analyse von kontinuierlichen Signalen und ihrem Anteil an harmonischen Komponenten, benutzen wir die **Fourier Transform (FT)**  $\mathcal{F}$ , welche ein Signal  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  transformiert in  $x \mapsto \mathcal{F}x = X : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$ , wobei  $X$  durch

$$X(F) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \exp(-j2\pi Ft) dt \quad (2.5.1)$$

definiert ist. Wir werden versuchen, die Kombination von Klein- und Großbuchstaben  $x \leftrightarrow X$  als **FT**-Paar beizubehalten. Die zugehörige inverse **FT**, also die Abbildung von  $X$  auf  $x$  ist gegeben durch

$$x(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} X(F) \exp(j2\pi Ft) dF. \quad (2.5.2)$$

Wir wollen nun ausarbeiten, wie man diese Art Integral-Transformation rein mathematisch interpretieren kann, um eine alternative Sicht auf solche Art Transformation zu erhalten. Betrachten wir dazu das Signal  $x$  wieder als Vektor in einem Vektorraum, in dem ein *Skalarprodukt* definiert ist. Um zu erläutern, was das bringt, starten wir mit etwas Bekanntem. Im endlich-dimensionalen Fall, also wenn  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{C}^N$ , dann ist ein mögliches Skalarprodukt  $\langle \cdot, \cdot \rangle : \mathbb{C}^N \times \mathbb{C}^N \rightarrow \mathbb{R}$  durch

$$\langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle = \sum_{i=1}^N x_i \cdot y_i^* = \mathbf{y}^H \cdot \mathbf{x}$$

gegeben, wobei der letzte Ausdruck das Matrix-Vektor-Produkt einer  $\mathbb{C}^{N \times 1}$  Matrix und einem Vektor in  $\mathbb{C}^N$  darstellt. Man kann nun  $\langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle$  betrachten, um zu ermitteln, wie „ähnlich“ die Vektoren  $\mathbf{x}$  und  $\mathbf{y}$  sind. Beispielsweise nennen wir die beiden Vektoren orthogonal/senkrecht, falls  $\langle \mathbf{x}, \mathbf{y} \rangle = 0$ . In diesem Fall

interpretieren wir dies intuitiv so, dass  $x$  und  $y$  keine „gemeinsamen“ Anteile haben. Beispielsweise, wenn wir einen dritten Vektor  $z = \alpha x + \beta y$  betrachten und es gilt, dass  $\langle x, y \rangle = 0$ , dann schlägt sich dies auch auf das Skalarprodukt von  $\langle x, z \rangle$  nieder, da

$$\langle x, z \rangle = \langle x, \alpha x + \beta y \rangle = \alpha \langle x, x \rangle.$$

Beim Bilden von  $\langle x, z \rangle$  können wir also einen etwas asymmetrischen Standpunkt einnehmen und uns vorstellen, dass wir ermitteln, wie viele „Anteile“ von  $x$  in  $z$  zu finden sind.

Man sieht, dass dies in gewisser Weise erlaubt mit hochdimensionalen Objekten eine Art Geometrie zu betreiben. Man kann noch weiter gehen und mit einem Skalarprodukt Korrelationen, Winkel und Längen definieren.

Wir wollen nun dieses Konzept auf kontinuierliche Signale erweitern und dann die **FT** in diesem Licht interpretieren. Man kann zeigen, dass für zwei Funktionen  $x, y : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  die Abbildung  $(x, y) \mapsto \langle x, y \rangle$  mit

$$\langle x, y \rangle = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \cdot y^*(t) dt \quad (2.5.3)$$

ein Skalarprodukt definiert. Auch hier halten wir an der Interpretation fest, dass wir damit berechnen, wie ähnlich sich  $x$  und  $y$  sind. Definieren wir nun die Signale  $k_F : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  durch  $k_F(t) = \exp(j2\pi Ft)$ , dann können wir (2.5.1) umschreiben zu

$$\langle x, k_F \rangle = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \cdot \exp(j2\pi Ft)^* dt = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \cdot \exp(-j2\pi Ft) dt = X(f).$$

Dies suggeriert uns also, dass wir die **FT** als Skalarprodukt von dem zu transformierenden Signal und einem geeignet gewählten Transformationskern interpretieren können. Die Zuordnung von  $F \mapsto \langle x, k_F \rangle$  definiert dann im Grunde die Funktion  $X$  für alle  $F$ .

Genauso erhalten wir für die Folge der Abtastwerte  $x[\cdot]$  die **Discrete Time Fourier Transform (DTFT)** als Skalarprodukt von  $x[\cdot]$  und der Folge  $k_f[n] = \exp(j2\pi fn)$ , also

$$X(f) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] k_f[n]^* = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] \exp(-j2\pi fn). \quad (2.5.4)$$

Die inverse **DTFT** ergibt sich durch

$$x[n] = \int_{-1/2}^{+1/2} X(f) \exp(j2\pi fn) df.$$

Wir haben nun alle Werkzeuge zusammen, um genauer zu Analysieren, was bei Abtastung von  $x_a$  zu  $x[\cdot]$  geschieht. Wir erinnern uns, dass gilt für die Abtastpunkte gilt, dass  $t = nT = n/F_s$  gilt. Wir erhalten dann mit  $x[n] = x_a(nT)$  und der inversen **FT** angewandt auf  $X_a$ , dass

$$x[n] = x_a(nT) = \int_{-\infty}^{+\infty} X_a(F) \exp(j2\pi F/F_s n) dF$$

gelten muss. Setzen wir nun auch für  $x[\cdot]$  die inverse DTFT ein, erhalten wir mit  $f = F/F_s$  (siehe Abschnitt 2.4) als Variablentransformation, dass

$$\frac{1}{F_s} \int_{-F_s/2}^{+F_s/2} X(f) \exp(j2\pi F/F_s n) dF = \int_{-\infty}^{+\infty} X_a(F) \exp(j2\pi F/F_s) dF$$

gilt. Wichtig ist an diesem Ausdruck, dass wir nun einen Zusammenhang zwischen der DTFT  $X$  und der FT  $X_a$  gefunden haben. Die Integration auf beiden Seiten ist auch bezüglich desselben Integrationskernes  $\exp(j2\pi \cdot /F_s n)$ . Das heißt, dass es möglich sein sollte, einen Ausdruck herzuleiten, der  $X$  in Abhängigkeit von  $X_a$  ausdrückt. Mit ein wenig algebraischem Grindwork findet man

$$X(f) = F_s \sum_{k \in \mathbb{Z}} X_a((f - k)F_s). \quad (2.5.5)$$

Wie ist dies nun zu interpretieren? Im Grunde bestätigt (2.5.5) für beliebige Signale, was wir bereits für Signale mit einzelnen Frequenzen (siehe (2.1.1)) gefunden hatten. Das Spektrum wird durch die Abtastung periodifiziert und zwar entsteht das periodische Spektrum  $X$  durch Wiederholung von um  $1/F_s$  gestauchte Kopien von  $X_a$  mit Abstand  $1/F_s$ .

Andererseits kann man es auch so sehen, dass der Wert  $X(f)$  sich ergibt aus Summation der Werte  $X_a(f \cdot F_s - kF_s)$  für alle  $k \in \mathbb{Z}$ . Also an der Stelle  $f$  erscheinen die Werte von  $X_a$  an den Stellen  $fF_s - kF_s$ . Das heißt, wie die Periodifizierung vonstatten geht hängt maßgeblich von der Samplingfrequenz  $F_s$  ab!

Man sieht nun auch wieder schön, dass unsere obige Argumentation zum Verhältnis von Samplingfrequenz und maximaler Frequenz im Signal immernoch gilt, da nun gelten muss, dass *alle* belegten Frequenzen von  $x_a$  sich im Intervall  $[-F_s/2, +F_s/2]$  befinden müssen, da sich sonst die Kopien von  $X_a$  in (2.5.5) überlappen. Dies ist äquivalent zur Forderung, dass

$$|X_a(F)| = 0 \quad \text{für} \quad |F| > F_s/2$$

gelten muss. In diesem Fall spricht man davon, dass  $X_a$  *bandbegrenzt* ist. Das kleinste  $F \in \mathbb{R}$ , was obige Ungleichung erfüllt, nennen wir  $F_{\max}$ .

Wir sind nun beinahe am Ziel angelangt, dass wir das Samplingtheorem formulieren können. Wir benötigen lediglich noch eine Möglichkeit aus den Abtastwerten  $x[\cdot]$  das Signal  $x_a$  zu rekonstruieren. Wenn kein Aliasing vorliegt, also  $F_{\max} < F_s/2$ , dann können wir  $X_a$  aus  $X$  berechnen, indem wir

$$X_a(F) = \begin{cases} \frac{X(F/F_s)}{F_s}, & |F| \leq F_s/2, \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

setzen. Wir wissen außerdem, dass sich  $X$  durch die DTFT durch

$$X(f) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] \exp(-j2\pi nF/F_s)$$

berechnen lässt. Weiter können wir nun auch  $x_a$  durch Integration über einen endlichen Bereich durch

$$x_a(t) = \int_{-F_s/2}^{+F_s/2} X_a(F) \exp(j2\pi Ft) dF.$$

erhalten. Wir setzen nun einfach alles ein und erhalten

$$x_a(t) = \frac{1}{F_s} \int_{-F_s/2}^{+F_s/2} \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] \exp(-j2\pi nF/F_s) \exp(j2\pi Ft) dF.$$

Toll, aber wir müssen dies nun noch ein wenig umformen. Zuerst vertauschen wir Integration und Summation, weil wir es dürfen und nutzen  $x[n] = x_a(n/F_s)$ . Dies ergibt

$$x_a(t) = \frac{1}{F_s} \sum_{n \in \mathbb{Z}} x_a(n/F_s) \int_{-F_s/2}^{+F_s/2} \exp(-j2\pi nF/F_s) \exp(j2\pi Ft) dF.$$

Wir sind nicht wirklich schlauer, aber wir wissen aus unserer Erfahrung von Integration von komplexen Funktionen, dass

$$\frac{1}{F_s} \int_{-F_s/2}^{+F_s/2} \exp(-j2\pi nF/F_s) \exp(j2\pi Ft) dF = \frac{\sin(\pi F_s(t - n/F_s))}{\pi F_s(t - n/F_s)} = \text{sinc}(F_s(t - n/F_s)).$$

Wir nutzen nun wiederum die Interpretation von Integration eines Produktes von Funktionen als deren Skalarprodukt. Wir bilden also das Skalarprodukt von zwei Funktionen mit Periode  $F_s$ , d.h. es genügt das Integral im Intervall  $[-F_s/2, +F_s/2]$  zu bilden. Sehen wir genauer hin, bilden wir also das Skalarprodukt  $\langle k_t, k_{n/F_s} \rangle$ , wobei ähnlich wie oben

$$k_t(F) = \exp(j2\pi Ft)$$

definiert wurde. Das heißt nun in der Sprache von Skalarprodukten, dass wir die sinc-Funktion erhalten, als

$$\text{sinc}(F_s(t - n/F_s)) = \langle k_t, k_{n/F_s} \rangle.$$

Wenn man es ein wenig allgemeiner formuliert, kann man sagen, dass die sinc-Funktion nur ein spezieller *Interpolationskern* ist, der sich aus der Definition von  $k_t$  ergibt. Wir werden später noch ein weiteres Beispiel für so einen Kern betrachten. Zusammenfassend für diesen Abschnitt 2 steht nun folgendes

**Theorem 2.1** (Samplingtheorem). *Gegeben sei ein analoges Signal  $x_a$  mit Frequenzen in  $[-F_{\max}, +F_{\max}]$  und dessen Abtastwerte  $x[\cdot]$  mit  $x[n] = x_a(nT)$ , wobei  $T = 1/F_s$ .*

*Falls  $F_s > 2F_{\max}$ , dann gilt*

$$x_a(t) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] \cdot g_{F_s}(t - nT), \quad (2.5.6)$$

wobei der Interpolationskern  $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  gegeben ist durch

$$g_{F_s}(t) = \frac{\sin(\pi F_s t)}{\pi F_s t}.$$

**Hinweis:** Das Samplingtheorem, wie es in [1] formuliert ist, beinhaltet einen kleinen, aber entscheidenden Fehler. Die Definition des Interpolationskernes  $g_F$  ist dort mit

$$g(t) = \frac{\sin(2\pi Bt)}{2\pi Bt}.$$

gegeben. Doch in diesem Falle würde der Interpolationskern von der Bandbreite des Signals  $x_a$ , aber nicht von der Abtastrate  $F_s$  abhängen. Die angegebene Definition ist nur korrekt, falls  $F_s = 2B$ , wir also mit der *minimalen* Samplerate abgetastet haben. In diesem Fall spricht man auch von *kritischer Abtastung*.

```

F_max = 1.0
F = np.random.choice(
    np.linspace(
        -F_max, +F_max, 11, endpoint=True
    ),
    5,
    replace=False,
) # Hz
theta = np.random.uniform(0, 2 * np.pi, 5) # rad
A = np.random.randn(5) # amplitude

```

```

def x_a(t: np.ndarray) -> np.ndarray:
    return np.sum(
        np.cos(
            2 * np.pi * np.outer(t, F) + theta
        )
        * A,
        axis=1,
    )

```

```
t = np.linspace(0, 5, 1024)
```

```
F_s = 3
```

```

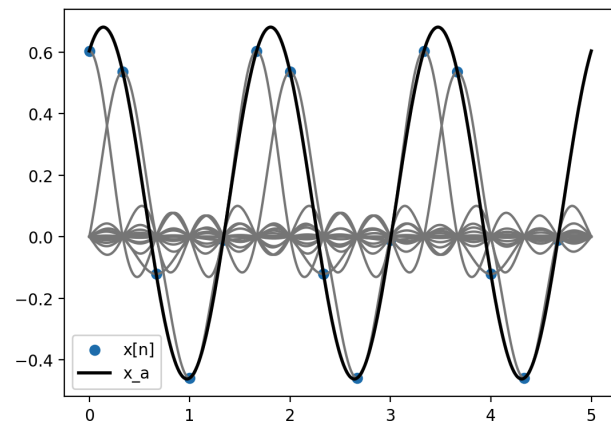
def g(t: np.ndarray) -> np.ndarray:
    nenner = np.pi * F_s * t
    nenner[np.isclose(t, 0)] = 1
    result = np.sin(np.pi * F_s * t) / nenner
    result[np.isclose(t, 0)] = 1
    return result

```

```

n = (
    np.arange(int(t[-1] * F_s)).astype(float)
    / F_s
)
x_n = x_a(n)
interpol = np.zeros_like(t)
for nn in np.arange(len(n)):
    interpol += x_n[nn] * g(t - nn / F_s)
plt.plot(
    t,
    x_n[nn] * g(t - nn / F_s),
    color="grey",
)
plt.scatter(n, x_n, label="x[n]")
plt.plot(
    t,
    x_a(t),
    color="black",
    linewidth=2,
    label="x_a",
)
plt.plot(t, interpol, color="red", linewidth=2)
plt.legend()
plt.show()

```



Es ist weiterhin noch zu erwähnen, dass wir genau genommen immer noch nicht wissen, wie wir überprüfen können, welche maximale Frequenz  $F_{\max}$  von einem analogen Signal  $x_a$  belegt wird. Dies liegt daran, dass wir im Vorhinein – also vor Abtastung – keinen Zugriff auf das abzutastende Signal haben. Das heißt, dass wir auch noch nicht überprüfen können, ob wir das Samplingtheorem eingehalten haben, oder einhalten werden, falls wir Abtasten sollten. Man muss sich also für ein gegebenes System, das einem Signale produziert, die abgetastet werden sollen, auf anderem Weg überlegen, wie man die Bedingung  $|X_a(F)| = 0$  für  $|F| > F_s/2$  überprüfen kann.



## 3 Diskrete Signale und Systeme

### 3.1 Diskrete Signale

Wir sind nun endlich im Digitalen angekommen. Wir wollen uns als erstes verschiedene Möglichkeiten der Klassifikation von diskreten Signalen  $x[\cdot] : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  ansehen. Dabei folgend wir weitestgehend [1, Kap. 2.1]. In Abschnitt 1.2.5 haben wir bereits den Einheitsstoß  $\delta[\cdot]$  und die Heavy-Side-Funktion  $u[\cdot]$  kennengelernt.

- Eine linear ansteigende Version  $u_r[\cdot]$  von  $u[\cdot]$  ist gegeben durch

$$u_r[n] = n \cdot u[n] = \begin{cases} n, & \text{für } n \geq 0 \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}.$$

In Python ist die Funktion auch sehr einfach zu implementieren:

```
def u_r(n: int) -> int:
    return n if n > 0 else 0
```

Will man die Funktion effizienter mittels Numpy [2] implementieren, dann liest sie sich

```
import numpy as np
def u_r_np(n: np.ndarray[int]) -> np.ndarray[int]:
    u_r = n.copy()
    u_r[n <= 0] = 0
    return u_r
```

- Für eine komplexe Zahl  $a = r \exp(j\theta) \in \mathbb{C}$  erhält man das zugehörige exponentielle Signal als

$$x[n] = a^n = r^n \exp(j\theta n) = r^n \cos(\theta n) + jr^n \sin(\theta n).$$

Damit gilt  $x[0] = 1$  unabhängig von  $a$ . Beispielsweise erhalten wir das Signal  $x_k$  aus (2.3.1) indem wir  $r = 1$  und  $\theta = 2\pi k f_0$  setzen. Eine Implementierung von  $x[n]$  ist in Codeschnipsel 6 gegeben. Es ist sicher interessant für verschiedene Werte von  $a$  und  $n$  die Ausgabe zu betrachten.

Beispielsweise kann man sehen, dass für  $a \in \mathbb{R}$  gelten muss, dass  $\lim_{n \rightarrow \infty} x[n] = 0$ , falls  $a < 0$ , aber  $\lim_{n \rightarrow -\infty} |x[n]| = \infty$  andernfalls. Weiterhin gilt für  $a \in \mathbb{C}$  und  $|a| = 1$ , dass dann auch  $|x[n]| = 1$  für alle  $n$ .

#### 3.1.1 Energie Diskreter Signale

Oft ist es interessant zu bemessen, wie viel Energie in einem Signal vorhanden ist. Für eine physikalisch korrekte Bemessung dieser Energie, müsste man das Signal zwar mit Einheiten versehen, aber diese ergeben nur einen entsprechenden Proportionalitätsfaktor. Hierzu betrachten wir

$$E(x[\cdot]) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n]|^2 = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n]^* \cdot x[n]. \quad (3.1.1)$$

Wenn gilt  $E(x[\cdot]) < \infty$ , dann sprechen wir erstaunlicherweise von einem Signal endlicher Energie.

Es ist nun interessant sich eine Menge  $\mathcal{E}$  zu definieren, die alle Signale enthält, welche endliche Energie besitzen, also

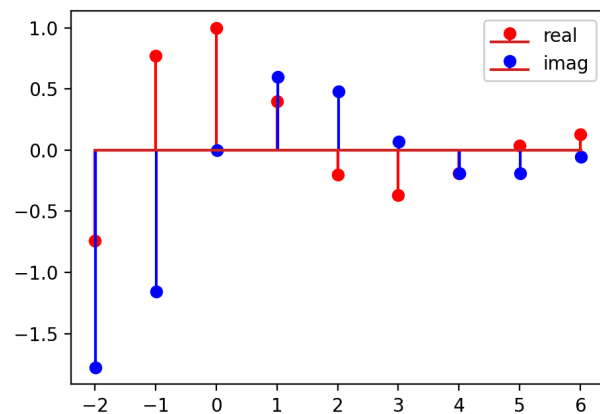
$$\mathcal{E} = \{x : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C} \text{ mit } E(x[\cdot]) < \infty\}.$$

```

def complex_exp(
    n: np.ndarray[int], a: complex
) -> np.ndarray[complex]:
    return np.abs(a) ** n * np.exp(
        1j * np.angle(a) * n
    )

n = np.linspace(-2, +10, 13, dtype=int)
a = 0.4 + 1j * 0.6
plt.stem(
    n,
    complex_exp(n, a).real,
    linefmt="r",
    label="real",
)
plt.stem(
    n + 0.1,
    complex_exp(n, a).imag,
    linefmt="b",
    label="imag",
)
plt.legend()
plt.show()

```



Codeschnipsel 6: Berechnung und Darstellung eines komplexen exponentiellen Signals, siehe [dsv/code/complex\\_exp.py](#)

Man kann sich nun überlegen, dass

$$E(\alpha x[\cdot] + \beta y[\cdot]) \leq E(\alpha x[\cdot]) + E(\beta y[\cdot]) = \alpha^2 E(x[\cdot]) + \beta^2 E(y[\cdot]) < \infty$$

gelten muss, falls  $E(x[\cdot]), E(y[\cdot]) < \infty$ . Das heißt, dass Linearkombinationen von Signalen mit endlicher Energie wieder ein Signal mit endlicher Energie ergeben. Das heißt, dass die Signale endlicher Energie bilden einen *Unterraum*. Wir können noch einen Schritt weiter gehen und wie in (2.5.4) die Summe in (3.1.1) als Skalarprodukt auffassen.

Definieren wir für zwei Signale endlicher Energie die Abbildung  $\langle \cdot, \cdot \rangle : \mathcal{E} \times \mathcal{E} \rightarrow \mathbb{C}$  als

$$(x[\cdot], y[\cdot]) \mapsto \langle x[\cdot], y[\cdot] \rangle = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n]^* \cdot y[n], \quad (3.1.2)$$

dann kann man sich überlegen, dass dies die Bedingungen an ein *Skalarprodukt* erfüllt. Beispielsweise kann man nachrechnen, dass die unendliche Summe in (3.1.2) immer endlich ist, falls  $x[\cdot], y[\cdot] \in \mathcal{E}$ , da

$$|\langle x[\cdot], y[\cdot] \rangle| \leq E(x[\cdot]) \cdot E(y[\cdot]) < \infty$$

Nun kann man aber auch  $E$  durch

$$E(x[\cdot]) = \langle x[\cdot], x[\cdot] \rangle$$

ausdrücken.

**Beispiel 3.1.** Betrachten wir  $x[n] = a^n \cdot u[n]$  für  $a = r \exp j\theta \in \mathbb{C}$ . Dann berechnet sich  $E(x[\cdot])$  durch

$$E(x[\cdot]) = \sum_{n \geq 0} |a^n|^2 = \sum_{n \geq 0} (r^2)^n.$$

Ist nun  $r \geq 1$ , dann  $E(x[\cdot]) = \infty$ , falls aber  $r < 1$ , dann ergibt sich aus der geometrischen Reihe, dass

$$E(x[\cdot]) = \frac{1}{1 - r^2}$$

gilt. Das heißt auch, dass das Heavy-Side-Signal  $u[\cdot]$  keine endliche Energie besitzt.

### 3.1.2 Periodische Signale

Gilt für ein Signal  $x[\cdot]$ , dass  $x[n + N] = x[n]$  für ein  $N \in \mathbb{N}$  und alle  $n \in \mathbb{Z}$ , so nennt man  $x[\cdot]$  periodisch mit Periodenlänge/Periode  $N$ , oder kurz  $N$ -periodisch, siehe beispielsweise Gleichung (2.3.1). Falls  $x[\cdot]$  nun  $N$ -periodisch ist, dann ist  $x[\cdot]$  auch  $kN$ -periodisch, falls  $k \in \mathbb{N}$ . Das heißt, dass es sinnvoller ist, das *kleinste*  $N \in \mathbb{N}$  zu betrachten, sodass  $x[\cdot]$  dann  $N$ -periodisch ist. Man nennt  $N$  dann Fundamentalperiode. Falls solch ein  $N$  nicht existiert, dann nennt man  $x[\cdot]$  aperiodisch, oder nicht-periodisch. Falls  $x[\cdot] \neq 0$ , dann gilt für periodische Signale, dass  $E(x[\cdot]) = \infty$ . Beispielsweise haben wir bereits in Abschnitt 2.4 gesehen, dass

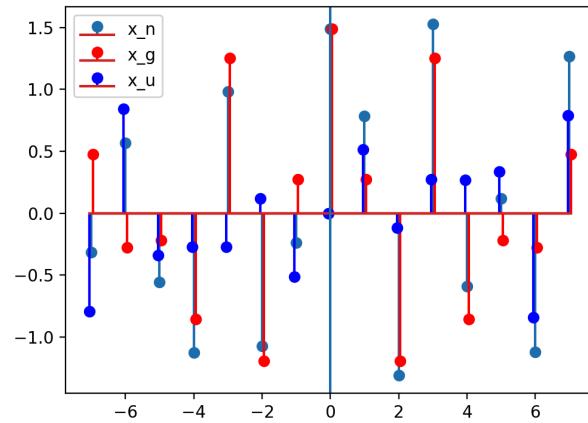
$$x[n] = \exp(j2\pi f n)$$

periodisch mit Periode  $N$  ist, falls  $f = k/N$ , also eine rationale Zahl ist.

```
# assume n=0 in center, size(x_n) = 2K+1
def even(x_n: np.ndarray) -> np.ndarray:
    return 0.5 * (x_n + x_n[::-1])

# assume n=0 in center, size(x_n) = 2K+1
def odd(x_n: np.ndarray) -> np.ndarray:
    return 0.5 * (x_n - x_n[::-1])

K = 7
n = np.linspace(-K, +K, 2 * K + 1)
x_n = np.random.randn(n.size)
```



Codeschnipsel 7: Zerlegung eines Signals in seinen geraden und ungeraden Anteil., siehe [dsv/code/even\\_odd.py](#)

### 3.1.3 Symmetrie von Signalen

Gilt für ein Signal  $x[n] = x[-n]$ , dann nennt man es *symmetrisch* bzw. *gerade*. Gilt andererseits  $x[n] = -x[-n]$ , so nennt man es *anti-symmetrisch* bzw. *ungerade*.

Ist ein beliebiges Signal  $x[\cdot]$  gegeben, so kann man

$$x_g[n] = \frac{1}{2} (x[n] + x[-n]) \quad \text{und} \quad x_u[n] = \frac{1}{2} (x[n] - x[-n])$$

definieren. Dann ist  $x_g[\cdot]$  gerade und falls  $x[\cdot]$  bereits gerade ist, so gilt  $x[\cdot] = x_g[\cdot]$ . Genauso ist  $x_u[\cdot]$  ungerade und falls  $x[\cdot]$  bereits ungerade ist, so gilt  $x[\cdot] = x_u[\cdot]$ . Außerdem gilt

$$x[n] = x_g[n] + x_u[n].$$

Wir haben das Signal  $x[\cdot]$  also in einen geraden und einen ungeraden Teil zerlegt. Dies ist manchmal sinnvoll, wenn man solch ein Signal linear transformiert und weiß, dass die lineare Transformation für gerade oder ungerade Signale gewisse Eigenschaften hat. Wie man an Codeschnipsel 7 gut sehen kann, muss gelten  $x_u[0] = 0$ , da  $x_u[0] = x[0] - x[0] = 0$  und  $x_e[0] = x[0]$ , da  $2x_e[0] = x[0] + x[0]$ .

## 3.2 Diskrete Systeme

Nachdem wir uns nun ein wenig mit diskreten Signalen vertraut gemacht haben, sind wir in der Lage und mit diskreten Systemen zu befassen. Ganz allgemein kann man fast jeden Prozess, an dessen Anfang ein diskretes Signal steht und dessen Ergebnis wiederum ein diskretes Signal ist, als ein diskretes System auffassen. Sobald man dieses System nun einmal vorliegen hat, will man Techniken und Werkzeugen entwickeln, wie man dieses System systematisch untersuchen kann – eine Systematik der Systeme.

Ein System  $\mathcal{T}$  wird mathematisch als Abbildung eines (Eingabe-)Signals  $x[\cdot]$  auf ein anderes (Ausgabesignal)  $y[\cdot]$  aufgefasst. Wir schreiben dafür dann

$$x[\cdot] \mapsto \mathcal{T}(x[\cdot])[\cdot] = y[\cdot]. \quad (3.2.1)$$

Das System  $\mathcal{T}$  bildet also die Paare  $(x[\cdot], \mathcal{T}(x[\cdot])) = (x[\cdot], y[\cdot])$ .

Betrachten wir folgendes

**Beispiel 3.2.** Gegeben sei das Eingangssignal

$$x[n] = \begin{cases} |n|, & \text{falls } -3 \leq n \leq +3, \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Wir sind nun an den Werten der Ausgangssignals  $y[\cdot]$  interessiert, für

- a) das Einheitssystem  $y[n] = x[n]$ ,
- b) das Einheitsdelay-System  $y[n] = x[n - 1]$ ,
- c) das Einheitsadvance-System  $y[n] = x[n + 1]$

interessiert.

Diese Systeme waren noch ein wenig simpel und man ist vielleicht noch nicht überzeugt, dass eine genauere Analyse von diskreten Systemen notwendig sein sollte. Dies liegt vor allem daran, dass die Systeme in Beispiel 3.2 nur „lokal“ gearbeitet haben, da Werte  $y[n]$  nur von Werten  $x[n - 1]$ ,  $x[n]$  und  $x[n + 1]$  abhängen.

Betrachten wir wiederum die Mandelbrot-Iteration<sup>1</sup>, aber diesmal als System

$$y[n + 1] = y[n]^2 + x[n]$$

für verschiedene Eingangssignale  $x[n] = c \in \mathbb{C}$  mit  $y[0] = 0$ . Wir sind nun an solchen  $c$  interessiert für welche das System divergiert, also  $|y[n]| > 2$  ab einem gewissen  $n$ . Wir wollen aber solche  $c$  finden, für welche wir in einem gewissen Bereich  $n \in [n_{\text{low}}, n_{\text{high}}]$  divergieren. Das in Codeschnipsel 8 gezeigte Beispiel ist hierbei am anderen Ende des Komplexitätsspektrums, da man bei diesem System eher von einem „chaotischen“ System sprechen sollte. Kleine Veränderungen an  $x[n] = c$  haben großen Einfluss auf das Divergenzverhalten der Folge  $y[n]$ <sup>2</sup>.

Um zu sehen, wie Systeme von ihrem Anfangszustand abhängen können, wollen hierfür ein etwas einfacheres Beispiel betrachten. Gegeben ist das System

$$y[n] = \sum_{k=-\infty}^n x[k].$$

Wir sehen hier, dass es für die Berechnung von  $y[n]$  nicht ausreicht, den Zustand des Eingangs zum Zeitpunkt  $n$ , also  $x[n]$  zu kennen. Schließlich müssen wir die gesamte Vergangenheit von  $x[\cdot]$  bis zum Zeitpunkt  $n$  in die Berechnung einfließen lassen. Wir können das System aber umschreiben in

$$y[n] = \sum_{k=-\infty}^{n-1} x[k] + x[n] = y[n - 1] + x[n],$$

wobei wir nun auch sehen, warum dieses System *Akkumulator* genannt wird, da  $y[\cdot]$  im Prinzip die Werte von  $x[\cdot]$  „aufsammelt“.

---

<sup>1</sup>siehe [dsv/code/mandelbrot.py](https://dsv/code/mandelbrot.py)

<sup>2</sup><https://erleuchtet.org/2010/07/ridiculously-large-buddhabrot.html>

```

def sample(
    x_0: complex, low: int, hgh: int
) -> tuple[bool, int]:
    x_n: int = x_0
    counter: int = 0
    while (
        x_n.real**2 + x_n.imag**2
    ) < 4 and counter < hgh:
        x_n = x_n**2 + x_0
        counter += 1

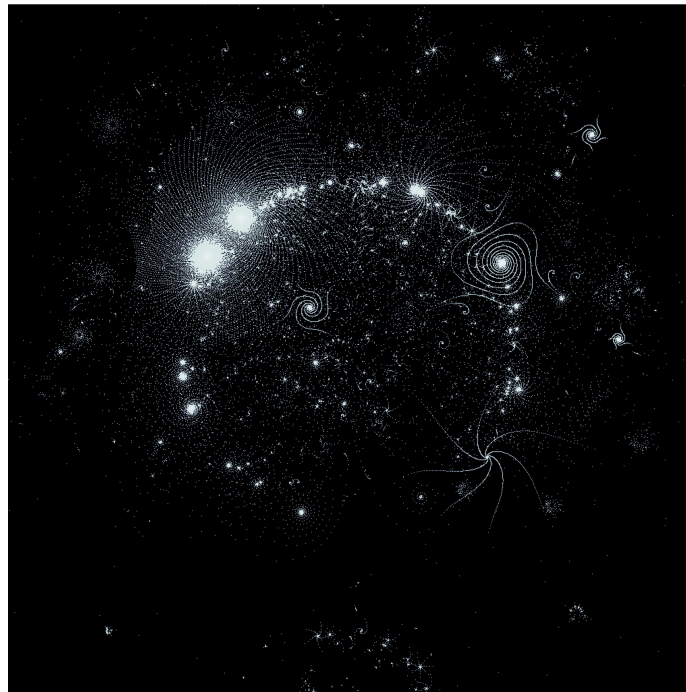
    return (
        (low <= counter) and (counter <= hgh),
        counter,
    )

def trial():
    while True:
        yield np.random.uniform(
            -2, +2
        ) + 1j * np.random.uniform(-2, +2)

success = []
for tt in trial():
    valid, counter = sample(tt, 100, 50000)
    if valid:
        success += [(tt, counter)]
    if len(success) > 400:
        break

image = np.zeros((1024, 1024), dtype=int)
for ss in success:
    x_n = ss[0]
    for ii in range(ss[1]):
        image[
            int(
                image.shape[0]
                * (x_n.real / 2 + 0.5)
            )
            % image.shape[0],
            int(
                image.shape[1]
                * (x_n.imag / 2 + 0.5)
            )
            % image.shape[1],
        ] += 1
    x_n = x_n**2 + ss[0]

```



Codeschnipsel 8: Spät divergierende Orbits der Mandelbrot-Iteration, siehe [dsv/code/buddhabrot.py](https://dsv.fhnw.ch/code/buddhabrot.py)

```

n = np.arange(100)
x_1_n = np.cos(2 * np.pi * 0.1 * n)
x_2_n = np.cos(2 * np.pi * 0.05 * n) * np.exp(
    -n / 20
)

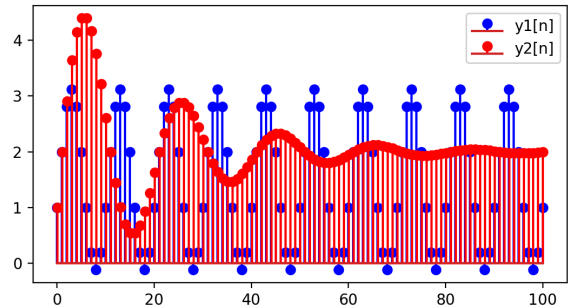
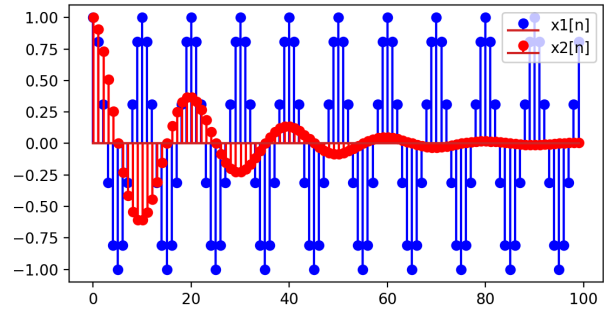
y_0 = 1

```

```

y_1_n = np.concatenate(
    [[y_0], y_0 + np.cumsum(x_1_n)]
)
y_2_n = np.concatenate(
    [[y_0], y_0 + np.cumsum(x_2_n)]
)

```



Codeschnipsel 9: Akkumulator für zwei verschiedene Eingangssignale., siehe [dsv/code/accumulator.py](#)

Stellen wir uns nun vor, dass wir dieses System modellieren/simulieren wollen für  $n \leq n_0$ , so benötigen wir entweder die Werte  $x[n]$  für  $n < n_0$ , oder die sogenannte *Anfangsbedingung*  $y[n_0] = y_0$ . Dies erinnert an das Lösen einer Differentialgleichung

$$\dot{y}(t) = x(t),$$

wonach dann gilt, dass

$$y(t) = \int_{-\infty}^t x(s) \, ds \quad \text{oder} \quad y(t) = y_0 + \int_{t_0}^t x(s) \, ds,$$

damit  $y(t_0) = y_0$ . Ein Beispiel für die Wirkung von einem Akkumulator ist in Codeschnipsel 9 gegeben. Man sieht sehr gut, welchen Einfluss die Anfangsbedingung auf  $x_2[\cdot]$  hat, da dies den Grenzwert  $\lim_{n \rightarrow \infty} y[n]$  maßgeblich beeinflusst. Falls gilt, dass  $y_0 = 0$ , so spricht man vom Ruhezustand, beziehungsweise dem Nullzustand in dem sich das System zum Zeitpunkt  $n = n_0$  befindet.

**Statisch vs. Dynamisch** Man kann Systeme nun auf verschiedene Arten klassifizieren. Beispielsweise nennen wir Systeme *statisch*, wenn der Wert  $y[n]$  nur von  $x[n]$  abhängt, aber nicht von vergangenen oder gar zukünftigen Werten (entweder von  $y[\cdot]$  oder  $x[\cdot]$ ). Die Systeme

$$y[n] = ax[n], \quad \text{oder} \quad y[n] = \sqrt{x[n]} + x^4[n]$$

sind statisch. Hängt nun  $y[n]$  von seiner eigenen Vergangenheit oder der von  $x[n]$  ab, so nennen wir diese Systeme dynamisch, oder Systeme mit Gedächtnis. Die Systeme

$$y[n] = x[n] + ax[n-1] \quad , \quad y[n] = \sum_{k=0}^N x[n-k]$$

sind dynamisch und haben jeweils Gedächtnis der Länge  $g = 1$ , beziehungsweise  $g = N - 1$ . Man sieht bereits an Codeschnipsel 9, dass dynamische System im Allgemeinen interessanter sein werden.

**Kausal vs. Akausal** Hängen die Werte  $y[n]$  nur von  $x[n], x[n-1], \dots$  ab, also nicht auch von  $x[n+1], x[n+2], \dots$ , so nennen wir das System kausal. Intuitiv bedeutet dies die intuitiv bekannte Kausalität in dem Sinne, dass nur die Zeitliche Vergangenheit notwendig ist, um den aktuellen Zustand des Systems zu bestimmen. Ist die nicht gegeben, so nennt man das System *akausal* oder *nicht-kausal*.

Was die Realisierung von akausalen Systemen angeht, wird es nicht möglich sein, diese in Echtzeit umzusetzen, da man diese nur mit einer Verzögerung, oder gar nicht für sequentiell verfügbares  $x[\cdot]$  implementieren kann. Sind die Werte  $x[n]$  jedoch beispielsweise durch Messung oder Simulation entstanden und „offline“ verfügbar, so können solche Systeme durchaus angewandt werden und nützlich sein.

**Stabil vs. Instabil** Eine der zentralen Eigenschaften, die auch bei analogen Systemen eine Rolle spielt ist Stabilität. Zwar hat man normalerweise bereits einen intuitiven Begriff für Stabilität im Sinn, doch formal gibt es hiervon verschiedene Ausprägungen. Wir beschränken uns auf die Version der **Bounded-Input-Bounded-Output (BIBO)**-Stabilität, welche fordert, dass für beschränktes Eingangssignal  $x[\cdot]$  der Ausgang  $y[\cdot]$  ebenfalls beschränkt bleibt. Formal fordern wir also, dass falls

$$|x[n]| \leq M_x \quad \text{für alle } n \in \mathbb{Z}$$

für eine Konstante  $M_x \in \mathbb{R}$  gilt, dann auch

$$|y[n]| \leq M_y \quad \text{für alle } n \in \mathbb{Z}$$

gelten muss. Man sieht, dass  $M_x$  und  $M_y$  an  $x[\cdot]$  und  $y[\cdot]$  gebunden sind, also keine „universellen“ Konstanten sind. Andersherum reicht es also für Instabilität nur *ein* beschränktes Eingangssignal  $x[\cdot]$  konstruiert werden muss, für welches  $y[\cdot]$  nicht beschränkt bleibt. Betrachten wir folgendes

**Beispiel 3.3.** Gegeben sei

$$y[n] = C \cdot y[n-1]^2 + x[n]$$

und wir nutzen als Eingang den Einheitsstoß  $x[\cdot] = C\delta[\cdot]$ , welcher beschränkt ist, mit  $M_x = |C|$  für  $C \in \mathbb{R}$ . Doch dieser produziert für  $y[n] = 0$  für  $n \leq -1$  die Folge

$$y[n] = \{0, \underset{\uparrow}{C}, C^2, C^4, \dots, C^{2n}\},$$

welche für  $|C| > 1$  gegen  $\infty$  divergiert.

**Zeitvariant vs. Zeitinvariant** Systeme deren Eingabe-Ausgabe-Verhalten nicht zeitlich konstant ist, nennt man *zeitvariant*. Systeme, die für zeit verzögerte Eingaben, die um den gleichen Zeitraum verzögerte Ausgaben produzieren, nennt man *zeitinvariant*, siehe Abschnitt 1.2.6. Formal fordern wir für Zeitinvarianz, dass wenn für beliebige Eingabe  $x[\cdot]$

$$x[\cdot] \xrightarrow{\mathcal{T}} y[\cdot]$$

gilt, dass dann für jedes  $k \in \mathbb{Z}$  auch gilt, dass

$$x[\cdot - k] \xrightarrow{\mathcal{T}} y[\cdot - k]$$



erfüllt ist. In der Schreibweise von (3.2.1) heißt dies, dass für

$$y[n] = \mathcal{T}(x[\cdot])[n]$$

auch gelten muss, dass

$$y[n - k] = \mathcal{T}(x[\cdot - k])[n]$$

und zwar für alle  $x[\cdot]$  und  $k$ .

Was erst einmal relativ abstrakt daherkommt, ist eigentlich eine sehr intuitive Sache. Wenn wir beispielsweise an ein Audiointerface denken, so hätten wir schon gerne, dass es egal ist, zu welchem Zeitpunkt jemand ins Mikrophon singt – unabhängig vom Zeitpunkt sollte die Aufnahme „gleich klingen“. Das System, welches die Aufnahme und eventuelle Audioverarbeitung realisiert, sollte keine zeitlichen Veränderungen zeigen. Auch in der umgekehrten Richtung, beim Abspielen von Ton, sollte es irrelevant sein, zu welchem Zeitpunkt man ein gewisses Stück hören möchte – das Hörerlebnis sollte davon nicht beeinflusst sein.

Im Grunde ist Zeitinvarianz also etwas, das wir normalerweise von einem System „erwarten“ und nicht untersuchen wollen.

**Linear vs. Nicht-Linear** Kommen wir zum Schluss dieser Klassifikationen zu einer der wichtigsten Unterscheidungen. Ein System, das für Eingänge  $x_1[\cdot]$  und  $x_2[\cdot]$  die Antworten

$$y_1[n] = \mathcal{T}(x_1[\cdot])[n] \quad \text{und} \quad y_2[n] = \mathcal{T}(x_2[\cdot])[n]$$

produziert, nennen wir *linear*, falls die Antwort des Systems auf den Eingang

$$x[\cdot] = a_1 x_1[\cdot] + a_2 x_2[\cdot]$$

sich durch

$$y[n] = \mathcal{T}(x[\cdot])[n] = \mathcal{T}(a_1 x_1[\cdot] + a_2 x_2[\cdot])[n] = a_1 \mathcal{T}(x_1[\cdot])[n] + a_2 \mathcal{T}(x_2[\cdot])[n]$$

ausdrücken lässt.

Abbildung 3 zeigt die beiden möglichen Interpretationen dieser Eigenschaft. Man kann sich also vorstellen, dass die Eingänge *erst* skaliert und addiert werden und dann das System durchlaufen, oder man prozessiert beide Eingänge durch  $\mathcal{T}$  und skaliert und addiert die *Ausgänge nachdem* das System im Grund „zweifach“ angewandt wurde.

Anders gesagt „passen“ lineare Systeme genau zu der linearen Struktur von Signalen, wenn wir sie als Vektoren in einem Vektorraum auffassen. Als Konsequenz ergibt sich, dass sich lineare Systeme deutlich einfacher analysieren lassen, weil wir Werkzeuge der linearen Algebra benutzen können. Diese Eigenschaft ist so attraktiv, dass man oft versucht nichtlineare Systeme durch geeignete lineare System zu approximieren (Bspw.: Pendel  $\sin(x) \approx x$ ). Man nimmt also Fehler in der Analyse in Kauf<sup>3</sup>, ist damit aber immerhin in der Lage überhaupt Aussagen treffen zu können.

---

<sup>3</sup>[https://en.wikipedia.org/wiki/Hartman-Grobman\\_theorem](https://en.wikipedia.org/wiki/Hartman-Grobman_theorem)

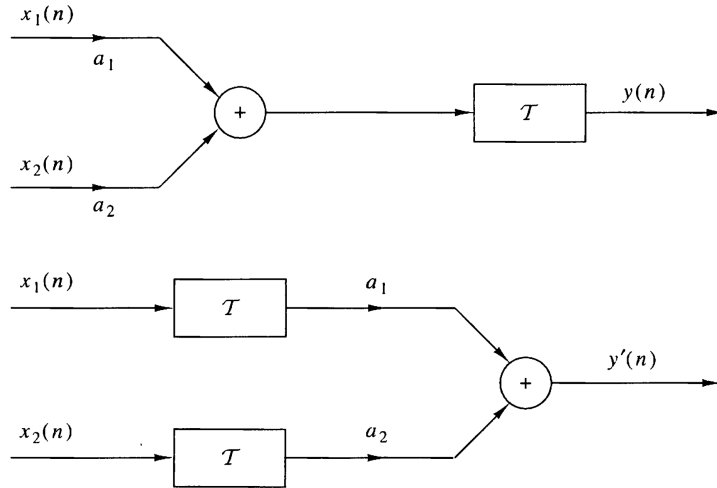


Abbildung 3: zeigt zwei verschiedene systemtheoretische Interpretation von linearen Systemen. Quelle: [1]

### 3.3 Diskrete LTI-Systeme

Wir schränken nun die Menge der Systeme ein, die wir betrachten wollen, indem wir fordern, dass das System  $\mathcal{T}$  gleichzeitig linear und zeitinvariant ist. Das heißt, es gilt einerseits, dass ein Eingang  $x[\cdot]$  zum System  $\mathcal{T}$  mit Ausgang  $y[\cdot]$  bei Verzögerung zu  $x[\cdot - k]$  den entsprechend verzögerten Ausgang  $y[\cdot - k]$  zur Folge hat. Gleichzeitig kann der Ausgang des Systems  $\mathcal{T}$  für Eingänge, die lineare Superpositionen sind als lineare Superposition von den entsprechenden Ausgängen ausgedrückt werden, siehe Abbildung 3.

#### 3.3.1 Faltungsformel

Wir wollen die Struktur von LTI-Systemen ausnutzen, um eine allgemeine und einfache Formel für das Eingangs-Ausgangsverhalten von jenen angeben zu können. Als Erstes verallgemeinern wir hierzu Abbildung 3 zu beliebigen, aber endlichen Summen, also gegeben ist ein Eingang  $x[\cdot]$  der Form

$$x[n] = \sum_{k=1}^K a_k \cdot x_k[n], \quad (3.3.1)$$

wobei wir wissen, wie die Ausgänge von jedem  $x_k[\cdot]$  zu berechnen sind, also

$$y_k[n] = (\mathcal{T}x_k[\cdot])[n].$$

Dann wissen wir wegen der Linearität und (3.3.1), dass

$$y[n] = \left[ \mathcal{T} \left( \sum_{k=1}^K a_k \cdot x_k[\cdot] \right) \right] [n] = \sum_{k=1}^K a_k (\mathcal{T}x_k[\cdot])[n] = \sum_{k=1}^K a_k y_k[n] \quad (3.3.2)$$

gelten muss. Es lohnt sich einige Zeit über diese Sache zu meditieren und es gibt verschiedene Interpretationen.

- Wie bereits erwähnt passt dies zur linearen Struktur des Systems  $\mathcal{T}$ .

- Ist ein Eingangssignal aus anderen Signalen zusammengesetzt, dann setzt sich die Reaktion des Systems auf dieses zusammengesetzte Signal aus den Reaktionen auf die Signalbausteine zusammen. Wichtig ist hierbei, dass die Art der Zusammensetzung sich nicht ändert. Die  $a_k$  in (3.3.2) sind die gleichen, wie in (3.3.1).

Wir wollen nun einen Schritt weiter gehen und eine Menge von  $x_k[\cdot]$  angeben, die es erlauben *alle* möglichen Signale darzustellen. Dazu betrachten wir, was geschieht, wenn wir den Einheitsstoß  $\delta[\cdot]$  mit einem beliebigen Signal multiplizieren. Wir rechnen demzufolge für ein beliebiges Signal

$$x[n] \cdot \delta[n] = \begin{cases} x[0] & \text{für } n = 0 \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Wenn wir nun die Einheitsstöße verschieben um  $k \in \mathbb{Z}$  erhalten wir

$$x[n] \cdot \delta[n - k] = \begin{cases} x[k] & \text{für } n = k \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Im Grunde „pickt“  $\delta[\cdot - k]$  bei Multiplikation den Wert von  $x[\cdot]$  an der Stelle  $k$  heraus. Deshalb können wir nun schreiben

$$x[n] = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x[k] \cdot \delta[n - k], \quad (3.3.3)$$

was nach Definition von  $x_k[\cdot] = \delta[\cdot - k]$  genau die Form von (3.3.1) mit  $a_k = x[k]$  annimmt. Die Kernbeobachtung ist nun, dass jedes  $x_k[\cdot]$  eine verschobene Kopie von  $\delta[\cdot]$  ist. Das heißt, dass wir nun die **LTI**-Eigenschaft ausnutzen können, weil (3.3.2) impliziert, dass wir nur  $(\mathcal{T}\delta[\cdot])[\cdot]$  berechnen müssen und  $(\mathcal{T}\delta[\cdot - k])[\cdot]$  sich als  $(\mathcal{T}\delta[\cdot])[\cdot - k]$  ergibt.

Wir geben dem Kind nun einen Namen, also definieren wir  $h : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  als die Antwort des Systems  $\mathcal{T}$  auf den Eingang  $\delta[\cdot]$ , also

$$h[n] = (\mathcal{T}\delta[\cdot])[n]. \quad (3.3.4)$$

Man nennt  $h[\cdot]$  die *Impulsantwort* des Systems. Dann können wir also mit (3.3.2) folgern, dass

$$y[n] = (\mathcal{T}x[\cdot])[n] = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x[k]h[n - k] \quad (3.3.5)$$

gelten muss.

Das heißt, dass sich die Antwort  $y[\cdot]$  eines diskreten **LTI**-Systems aus der *Faltung* des Einganges  $x[\cdot]$  mit der Impulsantwort  $h[\cdot]$  ergibt. Wir schreiben in Kurzform

$$y[n] = (x * h)[n] = (h * x)[n].$$

Es wird sich zeigen, dass sich viele Eigenschaften des Systems  $\mathcal{T}$  an oft einfacher zu prüfenden Eigenschaften der Impulsantwort  $h[\cdot]$  ergeben. Das heißt, dass  $h[\cdot]$  in gewisser Weise das System  $\mathcal{T}$  repräsentiert.

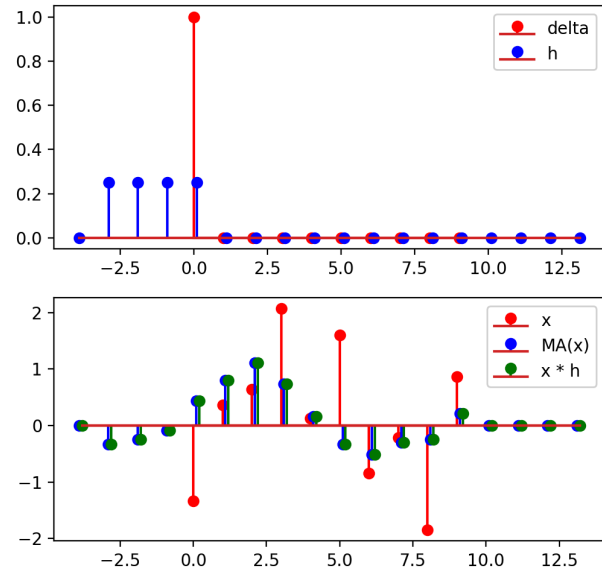
In Codeschnipsel 10 zeigen wir das Verhalten eines gleitenden Mittelwertes (*moving average*), welches sich durch

$$y[n] = \frac{1}{\ell} \sum_{k=0}^{k=\ell} x[n - k]$$

ergibt. Man sieht schön, dass durch das Mitteln die (in diesem Fall) zufällige Eingabe-Sequenz am Ausgang geglättet erscheint. Wichtig bei diesem Beispiel ist die Tatsache, dass wir direkt einsehen, dass Anwendung

```
def MA(x, l):
    xpad = np.pad(x, (l, l))
    y = np.zeros_like(xpad)
    for n in range(x.size + l):
        y[n] = np.mean(xpad[n : n + l])
    return y
```

```
delta = np.eye(N)[0, :]
h = MA(delta, l)
x = np.random.randn(N)
y1 = MA(x, l)
y2 = np.convolve(x, h[2 * l + 1:])
```



Codeschnipsel 10: Gleitendes Mittel mit Länge  $\ell = 4$ . Wir vergleichen die direkte Berechnung mit der Berechnung über die Faltung, siehe [dsv/code/moving\\_average.py](#)

der direkten Formel für das gleitende Mittel aus eine Eingabe  $x[\cdot]$  denselben Effekt hat, wie die Faltung mit  $h[\cdot]$ , das sich aus der Anwendung der Mittelung auf  $\delta[\cdot]$  ergibt.

Es lohnt sich, sich einige Eigenschaften der Faltung zu merken. Diese sind:

- **Bi-Linearität:** Es gilt  $(a_1x_1[\cdot] + a_2x_2[\cdot]) * h[\cdot] = a_1(x_1 * h)[\cdot] + a_2(x_2 * h)[\cdot]$ . Dies ist die „normale“ Linearität in den Eingängen, die sich aus der Linearität des Systems  $\mathcal{T}$  ergibt. Es gilt aber auch  $(x * (a_1h_1 + a_2h_2))[\cdot] = a_1(x * h_1)[\cdot] + a_2(x * h_2)[\cdot]$ . Das heißt, wenn wir ein System  $\mathcal{T} = a_1\mathcal{T}_1 + a_2\mathcal{T}_2$  gegeben haben, dann ist die Impulsantwort des Systems  $\mathcal{T}$  die gleiche Linearkombination der Impulsantworten  $h_1[\cdot]$  und  $h_2[\cdot]$  der beiden Systeme  $\mathcal{T}_{1,2}$ . Das heißt wiederum, dass **LTI**-Systeme selbst ein linearer Raum sind! Wir sprechen hier von *Bi*-Linearität, weil die Faltung eben linear in zwei Argumenten ist.
- **Die Faltung ist assoziativ:** Es gilt also, dass  $(x * h_1) * h_2 = x * (h_1 * h_2)$ . Dies impliziert, dass die Verkettung von zwei **LTI**-Systemen wieder ein **LTI**-system ergibt, wobei sich die Impulsantwort der Verkettung durch Faltung der beiden Impulsantworten der verketteten Systeme ergibt.
- **Kommutativität:** Es gilt  $h_1 * h_2 = h_2 * h_1$ , demnach auch, dass  $x * (h_1 * h_2) = x * (h_2 * h_1)$ . Das heißt erstaunlicherweise, dass man verkettete **LTI**-Systeme in ihrer Reihenfolge vertauschen kann, ohne das Eingangs-Ausgangsverhalten des Gesamtsystems zu beeinflussen.

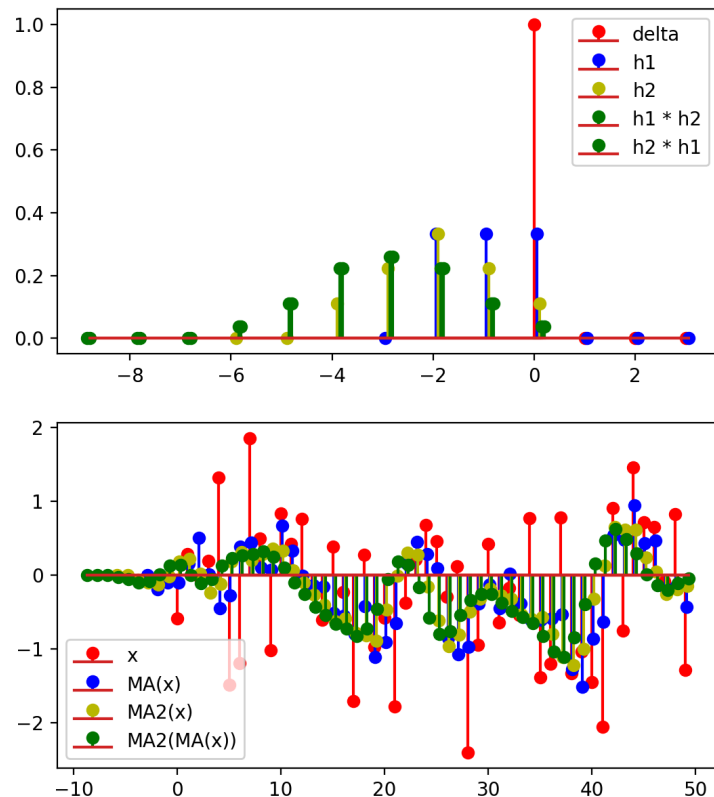
In Codeschnipsel 11 untersuchen wir einige der oben genannten Eigenschaften. Einerseits sehen wir, dass die Impulsantwort von  $\text{MA}(\text{MA}(\cdot))$  mit der von  $\text{MA}(\text{MA}(\cdot))$  identisch ist. Wir haben also Kommutativität nachgeprüft. Wir sehen außerdem, dass sich die Impulsantwort der Verkettung aus Faltung der einzelnen Impulsantworten ergibt. Aus dem abgetasteten „Rechteck“ wird nach nochmaliger Anwendung ein abgetastetes, aber breiteres, „Dreieck“, was schlussendlich zu einer abgetasteten, stückweise quadratischen, Impulsantwort wird. Generell kann man das komplette System als eine dreifache Verkettung gleitender

```
def MA(x, l):
    xpad = np.pad(x, (l, l))
    y = np.zeros_like(xpad)
    for n in range(x.size + l):
        y[n] = np.mean(xpad[n : n + l])
    return y[:-l]
```

```
def MA2(x, l):
    return MA(MA(x, l), l)
```

```
delta = np.eye(N)[0, :]
h1 = MA(delta, l)
h2 = MA2(delta, l)
h3 = MA2(MA(delta, l), l)
h4 = MA(MA2(delta, l), l)
```

```
x = np.random.randn(N)
y1 = MA(x, l)
y2 = MA2(x, l)
y3 = MA(MA2(x, l), l)
```



Codeschnipsel 11: Verkettung von mehreren Moving Averages der Länge  $\ell = 3$ , siehe [dsv/code/ramp\\_ma.py](#)

Mittel der Länge  $\ell = 3$  verstehen. Außerdem bestätigt Codeschnipsel 11 bei Vergleich der verschiedenen Ausgänge, dass wiederholtes Mitteln am Ausgang mit Anzahl der Mittelungen zunehmend „glattere“ Signale erzeugt.

### 3.3.2 Eigenschaften von LTI-Systemen

**BIBO-Stabilität** Wir hatten vorher schon diesen Begriff der Stabilität eingeführt und formulieren nun eine Bedingung an  $h[\cdot]$ , die es uns erlaubt auf Stabilität zu prüfen. Wir nennen die Eingabe beschränkt, falls ein  $M_x < \infty$  existiert, sodass

$$|x[n]| \leq M_x \quad \text{für alle } n \in \mathbb{Z}$$

erfüllt ist. Dann können wir mit der Faltungsformel (3.3.5) berechnen, dass

$$|y[n]| = \left| \sum_{k \in \mathbb{Z}} x[k]h[n-k] \right| \leq \sum_{k \in \mathbb{Z}} |x[k]h[n-k]| \leq M_x \sum_{k \in \mathbb{Z}} |h[n-k]|$$

gilt. Damit nun  $|y[n]| < \infty$ , muss also gelten, dass

$$\sum_{k \in \mathbb{Z}} |h[n-k]| < \infty.$$

Das heißt, wenn  $h[\cdot]$  absolut summierbar ist, dann ist das System mit  $h[\cdot]$  als Impulsantwort **BIBO-stabil**.

Wie ist es um die umgekehrte Schlussfolgerung bestellt? Impliziert **BIBO-Stabilität**, dass  $h[\cdot]$  absolut summierbar sein muss? Erinnern wir uns daran, dass man **BIBO-Stabilität** widerlegen kann, indem man *einen* beschränkten Eingang  $x[\cdot]$  findet, für welchen der Ausgang  $y[\cdot]$  nicht beschränkt bleibt. Nehmen wir an, dass

$$\sum_{k \in \mathbb{Z}} |h[n-k]| = \infty$$

und betrachten wir den Eingang

$$x[n] = \begin{cases} \frac{h[-n]^*}{|h[-n]|}, & \text{für } h[n] \neq 0 \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Man sieht, dass  $|x[n]| \leq 1$ , es ist also beschränkt. Dann berechnen wir einfach den ersten Wert am Ausgang mit (3.3.5) und der Definition des Einganges  $x[\cdot]$ , also

$$y[0] = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x[-k]h[k] = \sum_{k \in \mathbb{Z}} \frac{|h[k]|^2}{|h[k]|} = \sum_{k \in \mathbb{Z}} |h[k]| = \infty,$$

wobei das letzte Gleichheitszeichen gilt, weil wir angenommen hatten, dass  $h[\cdot]$  nicht absolut summierbar ist. Man kann also schlussfolgern, dass sich Stabilität vollständig durch die Impulsantwort  $h[\cdot]$  bestimmen lässt. Eine tolle Sache!

**FIR vs. IIR** Gilt für die Impulsantwort  $h[\cdot]$ , dass

$$h[n] = 0, \quad \text{für } n < m, M \leq n$$

für zwei Zahlen  $m \leq M$ , dann bezeichnet man das zugehörige System  $\mathcal{T}$  als **Finite Impulse Response (FIR)**-System. Ist obige Bedingung nicht erfüllt, so nennt man  $\mathcal{T}$  ein **Infinite Impulse Response (IIR)**-System.

Bei FIR-Systemen sind für die Berechnung von  $y[n]$  nur endlich viele Werte, maximal  $M - m$  viele, notwendig. Das System hat also ein endliches Gedächtnis der Länge  $M - m$ , wobei IIR-Systeme ein unendlich langes Gedächtnis haben. Sobald bei einem FIR-System  $|h[n]| < \infty$  für alle  $n \in \mathbb{Z}$  gilt, ist es auch stabil – also sind in der Praxis alle FIR-Systeme stabil.

Bei einem IIR-System ist die Frage nach Stabilität nicht so einfach zu beantworten, doch wir werden im Folgenden noch ein Werkzeug kennenlernen, mit welchem dies einfach nachzuprüfen sein wird. Außerdem haben IIR-Systeme noch das Problem, dass man die Faltungsformel (3.3.5) nicht nutzen kann, um ein IIR-System zu implementieren.

### 3.3.3 Rekursive IIR-Systeme

Um die Notwendigkeit von (3.3.5) zu umgehen, betrachten wir eine gewisse Klasse von Systemen, deren Ausgang  $y[\cdot]$  auch über einen alternativen Weg bestimmt werden kann. Hierzu betrachten wir

$$y[n] = \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n x[k],$$

was ein kumulatives Mittel von 0 bis  $n$  darstellt. So wie es hier scheint, muss man für die Berechnung von  $y[n]$  alle vergangenen Werte von  $x[\cdot]$  bereitliegen haben. Doch mit einer einfachen Umformung findet man, dass

$$(n+1)y[n] = ny[n-1] + x[n] \Leftrightarrow y[n] = \frac{n}{n+1}y[n-1] + \frac{1}{n+1}x[n].$$

Wir können also alternativ  $y[n]$  aus  $x[n]$  und  $y[n-1]$  berechnen. Da also  $y[n]$  von  $y[n-1]$  abhängt, nennen wir das System *rekursiv*. Man sieht deutlich, dass diese Umformulierung deutlich macht, dass wir nur  $y[n-1]$  im Speicher halten müssen und dieses mit einer Art *zeitverzögertem Feedback* ausstatten müssen. Hierbei ist natürlich die Zeitverzögerung essenziell, denn müssen wir  $y[n]$  in Abhängigkeit von  $y[n]$  berechnen, würde uns das vor ein halbwegs unlösbares Problem stellen. In Codeschnipsel 12 sehen wir die beiden unterschiedlichen Implementierungen. Es ist hier zu beachten, dass  $y[nn] = \text{np.sum}(x[:nn]) / (nn + 1)$  immer auf die komplette Vergangenheit von  $x[\cdot]$  zugreift und eben *nicht* auf Werte von  $y[\cdot]$ .

Für rekursive Systeme entsteht noch das Problem, dass wir beispielsweise für den Beginn der rekursiven Berechnung von  $y[n]$  ab einem gewissen  $n_0 \in \mathbb{Z}$  den Wert  $y[n_0 - 1]$  kennen müssen. Das heißt wir benötigen einen *Startwert* für die Rekursion. Dieser beeinflusst auch maßgeblich das Verhalten des Systems.

Eine Möglichkeit, wie man das produktiv ausnutzen kann, ist für die Berechnung der Quadratwurzel einer positiven reellen Zahl  $A$ . Für die Herleitung definieren wir erst die Funktion  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  via

$$f(x) = x^2 - A.$$

Wie man leicht sieht, hat diese Funktion Nullstellen  $x_{1,2} = \pm\sqrt{A}$ . Die sogenannte Newton-Iteration<sup>4</sup> berechnet iterativ via

$$y[n] = y[n-1] - \frac{f(y[n-1])}{f'(y[n-1])}$$

eine Nullstelle der Funktion  $f$ . Setzen wir unsere Funktion ein und definieren  $x[\cdot] = Au[\cdot]$ , dann erhalten wir

$$y[n] = \frac{1}{2} \left( y[n-1] + \frac{x[n]}{y[n-1]} \right)$$

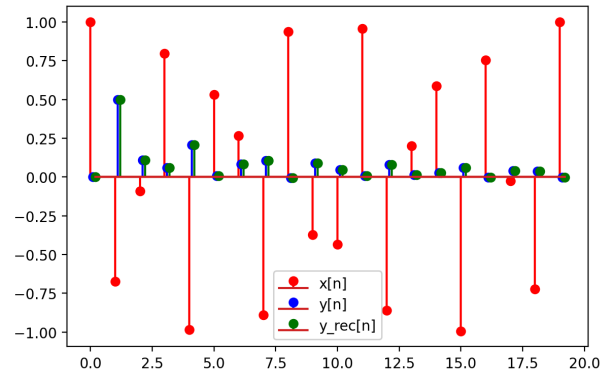
```

def cumulative_sum(
    x: np.ndarray, n: np.ndarray
) -> np.ndarray:
    y = np.zeros(n.size)
    for nn in n:
        y[nn] = np.sum(x[:nn]) / (nn + 1)

    return y

def cumulative_sum_rec(
    y: float, x: float, n: int
):
    return (n / (n + 1.0)) * y + 1.0 / (
        n + 1
    ) * x

```



Codeschnipsel 12: Die beiden möglichen Implementierungen eines kumulativen Mittelwertes, siehe [dsv/code/cumulative\\_sum.py](#)

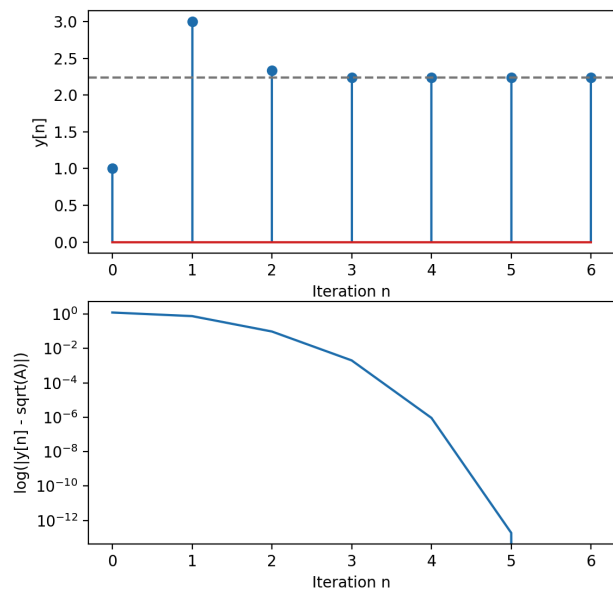
```

def root(A: float, y0: float, n):
    y = [y0]
    for ii in range(n):
        y.append((y[-1] + A / y[-1]) / 2)

    return y

A = 5.0
rootA = np.sqrt(A)
y = root(A, 1.0, 6)

```



Codeschnipsel 13: Iteratives Verfahren zur Berechnung von  $\sqrt{A}$ , siehe [dsv/code/square\\_root.py](#)



Nutzen wir einen geeigneten Startwert, beispielsweise  $y[-1] = 1$ , so erhalten wir eine *sehr schnell* konvergierende Folge von  $y[n]$ .

Die Folge konvergiert so schnell, dass bereits nach 5 Iterationen der Fehler an der endlichen Genauigkeit von Gleitkommaarithmetik kratzt. Es ist auch darauf hinzuweisen, dass das System nur sehr einfache arithmetische Operationen benutzt, um die numerisch nicht ganz triviale Berechnung von  $\sqrt{A}$  beliebig genau und sehr schnell zu approximieren.

Abschließend ist noch anzumerken, dass man rekursive Systeme auch „lösen“ kann, siehe [1, Kap. 2.4.3], indem man aus der rekursiven Vorschrift eine explizite entwickelt. Die dort entwickelte Theorie erinnert der Lösung von Differenzialgleichungen nach Funktionen, nur werden stattdessen Differenzengleichungen nach diskreten Folgen gelöst.

### 3.3.4 Approximation von IIR-Systemen durch FIR-Systeme

Um die Faltungsformel doch anwenden zu können, kann man für ein *stabiles* IIR-System mit Impulsantwort  $h[\cdot]$  eine FIR-Approximation finden. Ein weiterer Vorteil ergibt sich dann, dass auch dieses resultierende System stabil sein muss. Für  $n_{\text{low}} < n_{\text{high}}$  definieren wir

$$h_{\text{FIR}}[n] = \begin{cases} h[n], & \text{falls } n_{\text{low}} \leq n \leq n_{\text{high}}, \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Da aus der Stabilität von dem System mit Impulsantwort  $h[\cdot]$  folgt, dass

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \sum_{n=k}^{\infty} (|h[n]| + |h[-n]|) = 0,$$

da sonst

$$\sum_{n \in \mathbb{Z}} |h[n]|$$

nicht endlich sein könnte. Das heißt, dass die Werte der Impulsantwort  $h[\cdot]$  gegen 0 konvergieren müssen und deshalb kann man  $n_{\text{low}} < n_{\text{high}}$  so wählen, dass der Unterschied zwischen  $h[\cdot]$  und  $h_{\text{FIR}}[\cdot]$  beliebig klein wird.

Je nachdem wie schnell  $h[\cdot]$  gegen 0 konvergiert, benötigen wir mehr oder von 0 verschiedene Einträge in  $h_{\text{FIR}}$ , was sich auf den Implementierungsaufwand auswirkt.

Ein Beispiel für einen exponentiellen Mittelwert-Filter findet man in Codeschnipsel 14. Man sieht, dass für  $\alpha = 0.5$  der Abschneidefehler deutlicher zutage tritt, da die Faltung mit  $h_{\text{FIR}}[\cdot]$  in diesem Fall ein deutlich schlechteres Ergebnis liefert als im Falle von  $\alpha = 0.1$ . Dies liegt eben daran, dass bei  $\alpha = 0.1$  der IIR-Filter *effektiv* ein FIR-Filter wird. Wir wollen aber darauf hinweisen, dass es eine ganz eigene Theorie für die Approximation von Filtern durch andere Filter gibt, die wir hier nicht einmal anreißen wollen.

---

<sup>4</sup>[https://encyclopediaofmath.org/index.php?title=Newton\\_method](https://encyclopediaofmath.org/index.php?title=Newton_method)

```

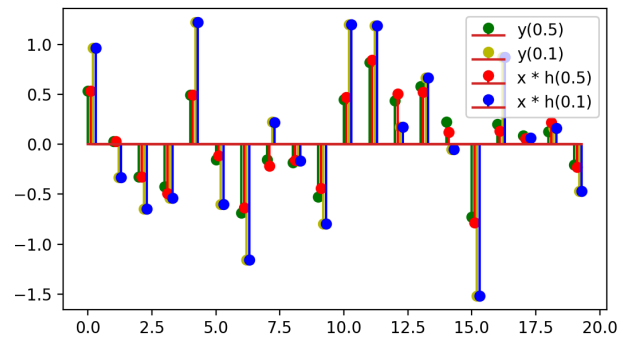
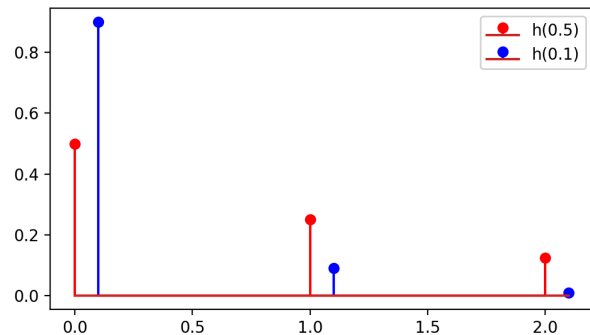
def exp_mean(
    x: np.ndarray, alpha: float
) -> np.ndarray:
    y = np.zeros_like(x)
    y[0] = 0
    for ii in range(1, y.size):
        y[ii] = (
            alpha * y[ii - 1]
            + (1 - alpha) * x[ii]
        )
    return y

```

```

alpha1 = 0.5
alpha2 = 0.1
N = 20
L = 3
n = np.arange(N)
l = np.arange(L)
delta = np.eye(L)[0]
h1 = exp_mean(
    np.pad(delta, (L, L), mode="constant"),
    alpha1,
)[L:-L]
h2 = exp_mean(
    np.pad(delta, (L, L), mode="constant"),
    alpha2,
)[L:-L]

```



Codeschnipsel 14: Approximation eines exponentiellen Mittelwertes, also einem IIR-System, durch ein FIR-System, siehe [dsv/code/exp\\_mean.py](#)

### 3.4 z-Transformation

Wir wollen nun eines der wichtigsten Werkzeuge für die Analyse von diskreten **LTI**-Systemen einführen und untersuchen. Die z-Transformation nimmt für diskrete **LTI**-Systeme dieselbe Rolle ein, wie die Laplace-Transformation für zeitstetige **LTI**-Systeme. Wir werden sehen, dass die Faltungs-Formel (3.3.5) im z-Bereich eine einfachere Form annimmt. Außerdem erlaubt uns die Transformation eine neue Sicht auf diskrete Systeme zu gewinnen, mit welcher es eventuell einfacher sein sollte gewisse Eigenschaften von Systemen nachzuprüfen. Wir werden auch sehen, dass sich manche Signale oder Systeme im z-Bereich kompakter aufschreiben lassen.

Die z-Transformation  $X_z : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$  eines Signals  $x[\cdot] : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$  ist die komplexe Potenzreihe<sup>5</sup>

$$z \mapsto X_z(z) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n]z^{-n}. \quad (3.4.1)$$

Wegen der Summation über ganz  $\mathbb{Z}$  ist  $X_z(z)$  für jedes  $z$  ein Grenzwert, der nicht existieren muss. Das heißt, es ist notwendig auch *immer* den Konvergenzbereich, oder Englisch die **Region of Convergence (ROC)**, von  $X_z$  anzugeben.

Betrachten wir beispielsweise

$$x[\cdot] = \{5, 6, \underset{\uparrow}{3}, 4, -\pi\},$$

dann ergibt sich

$$X_z(z) = 5z^2 + 6z + 3 + 4z^{-1} - \pi z^{-2} \quad \text{mit ROC } \mathbb{C} \setminus \{0\}.$$

Im Fall von  $x[\cdot] = \delta[\cdot - k]$ , ergibt sich  $X_z(z) = z^{-k}$  mit **ROC**  $\mathbb{C} \setminus \{0\}$ , wobei sich bei  $x[\cdot] = \delta[\cdot + k]$ , sich  $X_z(z) = z^k$  mit **ROC**  $\mathbb{C}$  ergibt. Man sieht nun auch, weshalb das System, das ein Signal um einen Abtastwert verzögert, oft mit  $z^{-1}$  bezeichnet wird, weil dies die z-Transformation dessen Impulsantwort ist. Außerdem kann man bei endlichen Signalen im z-Bereich deren Werte im Zeitbereich einfach ablesen. Will man den Wert  $x[n]$ , also an Sample  $n$ , ermittelt man diesen, indem man den Koeffizienten vom passenden  $z^{-n}$  betrachtet.

Aber auch für unendlich lange Signale, wie beispielsweise  $x[n] = a^n u[n]$ , ergibt sich

$$X_z(z) = 1 + az^{-1} + a^2 z^{-2} + \dots = \sum_{n=0}^{\infty} a^n z^{-n} = \sum_{n=0}^{\infty} (az^{-1})^n,$$

was eine geometrische Reihe über  $az^{-1}$  darstellt. Dann folgt, dass

$$X_z(z) = \frac{1}{1 - az^{-1}},$$

wobei diese Potenzreihe nur konvergiert, wenn  $z > a$ . Das heißt, dass die **ROC** hier alle  $z \in \mathbb{C}$  umfasst mit  $|z| > |a|$ . Wir sehen, dass sich eigentlich unendlich lange Signale im z-Bereich durch Berechnen des Grenzwertes knapper darstellen lassen. Gleichzeitig können wir so auch die **ROC** bestimmen, indem wir ermitteln, wann der ermittelte Grenzwert existiert.

Wenn wir  $z = r \exp(j\phi)$  in die Definition (3.4.1) einsetzen und  $|X_z(z)|$  betrachten, finden wir

$$|X_z(z)| = \left| \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n]z^{-n} \right| \leq \sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n]z^{-n}| = \sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n]r^{-n}| |\exp(-jn\phi)| = \sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n]r^{-n}|.$$

<sup>5</sup><https://mathworld.wolfram.com/LaurentSeries.html>

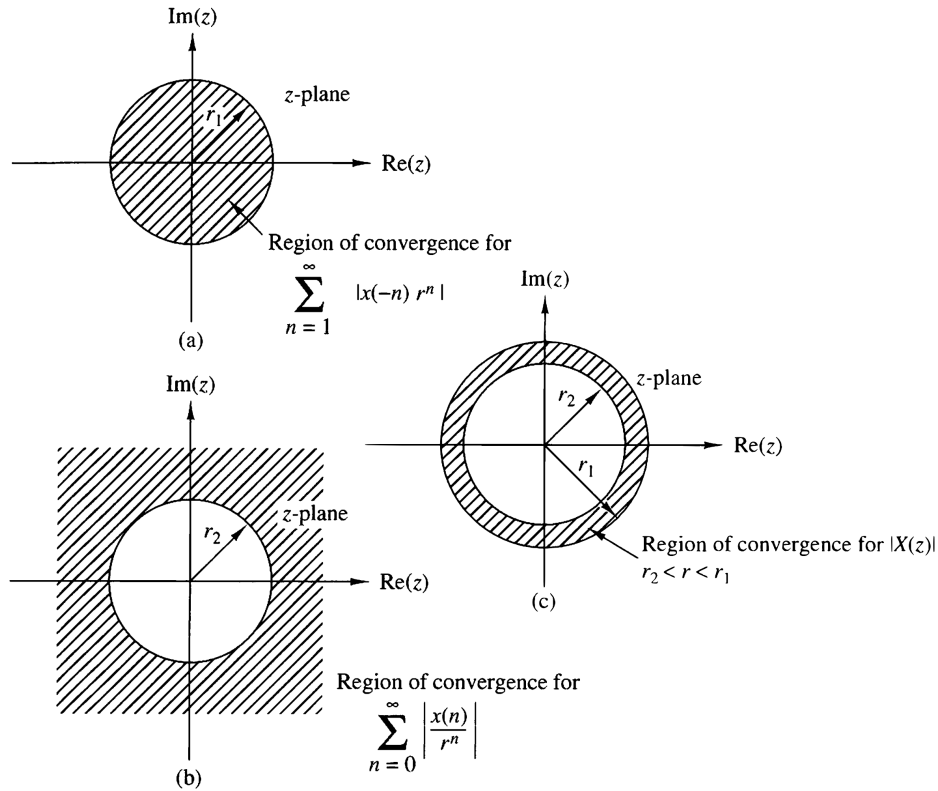


Abbildung 4: Veranschaulichung der Entstehung der ROC aus den Konvergenzkriterien. Quelle: [1]

Betrachten wir den letzten Ausdruck genauer indem wir ihn in zwei Summationen aufteilen, also

$$\sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n] r^{-n}| = \sum_{n=-1}^{-\infty} |x[n] r^{-n}| + \sum_{n=0}^{+\infty} |x[n] r^{-n}| = \sum_{n=1}^{+\infty} |x[-n] r^n| + \sum_{n=0}^{+\infty} \left| \frac{x[n]}{r^n} \right|.$$

Das ergibt dann also, dass

$$|X_z(z)| \leq \sum_{n=1}^{+\infty} |x[-n] r^n| + \sum_{n=0}^{+\infty} \left| \frac{x[n]}{r^n} \right|$$

Damit  $X_z$  existiert, müssen beide Grenzwerte existieren. Der erste Grenzwert existiert, wenn es ein  $r_1$  gibt, sodass  $r_1^n$  die Werte  $x[-n]$  so gewichtet, dass sich Konvergenz einstellt. Dieses  $r_1$  ist ausschließlich durch die Werte in der „Vergangenheit“ von  $x[\cdot]$  bestimmt! Wenn sich Konvergenz für ein  $r_1$  einstellt, dann auch für alle  $r < r_1$ . Der Konvergenzbereich ergibt sich also als ein Kreis mit Radius  $r_1$ . Der zweite Grenzwert existiert, falls für ein  $r_2 > 0$  die Werte  $1/r_2^n$  so die „Zukunft“ von  $x[n]$  so wichten, dass die Summe konvergiert. Das heißt, falls so ein  $r_2$  existiert, dann konvergiert der zweite Summand für alle  $r > r_2$ .

Die **ROC** ist also die Schnittmenge von der Menge  $\{|z| \leq r_1\}$  mit der Menge  $\{|z| \geq r_2\}$ . Dies ist in Abbildung 4 zusammengefasst. Wir sehen auch, dass im Falle von  $r_1 > r_2$  die **ROC** die leere Menge ist und deshalb die  $z$ -Transformation nicht existiert.

### 3.4.1 Eigenschaften

Wir wollen nun einige Eigenschaften der  $z$ -Transformation auflisten, die wir immer wieder verwenden werden. Besonderes Augenmerk legen wir hierbei auf die Behandlung der **ROC**.

**Linearität** Gegeben zwei diskrete Signale  $x_{1,2}[\cdot]$  und komplexe Zahlen  $a_{1,2} \in \mathbb{C}$ , dann gilt für  $x[\cdot] = a_1 x_1[\cdot] + a_2 x_2[\cdot]$ , dass

$$X_z(z) = a_1 X_{z,1}(z) + a_2 X_{z,2}(z),$$

wobei die **ROC** von  $X_z$  der Schnittmenge der **ROCs** von  $X_{z,1}$  und  $X_{z,2}$  entspricht.

**Zeitversatz** Ist  $X_z$  die  $z$ -Transformation von  $x[\cdot]$ , so ist  $z^{-k}X(z)$  die  $z$ -Transformation von  $x[\cdot - k]$ . Hierbei ist die **ROC** von  $X_z$ , falls  $k \leq 0$ . Im Falle  $k > 0$  müssen wir aus der **ROC** von  $X_z$  den Wert  $z = 0$  entfernen. Intuitiv sollte man diese Eigenschaft leicht verifizieren können, da man durch das Verschieben nur die Potenz des  $z$  ändert und man diese Änderung einfach ausklammern kann.

Um beispielsweise die  $z$ -Transformation von

$$x[n] = \begin{cases} 1, & \text{für } 0 \leq n < N \\ 0 & \text{sonst} \end{cases},$$

zu bestimmen, könnten wir einerseits die Definition bemühen, oder die beiden schon bekannten Eigenschaften ausnutzen, um zu folgern, dass

$$X_z(z) = \begin{cases} N & \text{für } z = 1, \\ \frac{1-z^{-N}}{1-z^{-1}} & \end{cases}$$

gilt. Dazu nutzen wir, dass  $x[n] = u[n] - u[n - N]$  gilt. Da außerdem  $x[\cdot]$  nur endlich viele Werte verschieden von 0 hat, ist die **ROC** von  $X_z$  die ganze  $z$ -Ebene, außer  $z = 0$ .

**Skalierung im  $z$ -Bereich** Ist  $X_z$  die  $z$ -Transformation von  $x[\cdot]$  mit **ROC**  $r_1 < |z| < r_2$ , dann ist  $a^n x[n]$  die inverse  $z$ -Transformation von  $X(a^{-1}z)$  mit **ROC**  $|a|r_1 < |z| < |a|r_2$ . Die Intuition hierbei ist, dass die Multiplikation mit der Folge  $a^n$  mit  $a = r \exp(j\omega)$  eine Skalierung um  $r$  und eine Rotation um  $\omega$  im  $z$ -Bereich bewirkt. Das heißt gewisse „geometrische“ Eigenschaften von  $X_z$  transformieren sich analog mit.

**Zeitumkehrung** Ist  $X_z$  die  $z$ -Transformation von  $x[\cdot]$  mit **ROC**  $r_1 < |z| < r_2$ , dann ist  $X_z(z^{-1})$  die  $z$ -Transformation von  $x[-\cdot]$  mit **ROC**  $1/r_1 < |z| < 1/r_2$ . Mit anderen Worten entspricht Umkehrung im Zeitbereich Reflexion am Einheitskreis im  $z$ -Bereich.

**Faltung im Zeitbereich** Kommen wir nun zu einer der wichtigsten Eigenschaften und einem der Gründe, weshalb die  $z$ -Transformation als Analogie zur Laplace-Transformation verstanden wird. Gegeben zwei diskrete Signale  $x_{1,2}[\cdot]$  und  $x[\cdot] = x_1 * x_2$ , dann gilt

$$X_z(z) = X_{z,1}(z) \cdot X_{z,2}(z), \quad (3.4.2)$$

wobei die **ROC** mindestens die Schnittmenge der **ROCs** von  $X_{z,1}(z)$  und  $X_{z,2}(z)$  ist. Der Grund für das „mindestens“ ist die Tatsache, dass für gewisse  $z$  die Divergenz von  $X_{z,1}$  durch rasches Tendieren von  $X_{z,2}$  gegen 0 kompensiert werden kann.

Wegen ihrer Bedeutung, wollen wir uns kurz überlegen, warum die obige Eigenschaft gilt. Wir nutzen im Grunde nur die Definition (3.4.1) und die Definition der Faltung, um zu sehen, dass

$$X_z(z) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n]z^{-n} = \sum_{n \in \mathbb{Z}} \sum_{k \in \mathbb{Z}} x_1[k]x_2[n-k]z^{-n} = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x_1[k] \sum_{n \in \mathbb{Z}} x_2[n-k]z^{-n}.$$

Jetzt nutzen wir die Eigenschaft, die sich aus dem Zeitversatz gibt zusammen mit (3.4.1), und erhalten schlussendlich

$$X_z(z) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x_1[k] \sum_{n \in \mathbb{Z}} x_2[n-k]z^{-n} = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x_1[k]X_{z,2}(z)z^{-k} = X_{z,2}(z) \sum_{k \in \mathbb{Z}} x_1[k]z^{-k} = X_{z,1}(z)X_{z,2}(z).$$

Wir können also zusammenfassend folgende Herangehensweise bei der Berechnung der Faltung angeben:

1. Transformation von  $x_{1,2}[\cdot]$  zu  $X_{z,1,2}$
2. Punkweise Multiplikation von  $X_z(z) = X_{z,1}(z)X_{z,2}(z)$
3. Rücktransformation von  $X_z(z)$  zu  $x[\cdot] = x_1 * x_2$

**Inverse z-Transformation** Obige Berechnung der Faltung verlangt im letzten Schritt die Invertierung der z-Transformation von  $X_z$  zu  $x[\cdot]$ . Im allgemeinen Fall ist man darauf angewiesen den Cauchyschen Integralsatz <sup>6</sup> zu bemühen. Am Ende erlaubt dieser die Herleitung von

$$x[n] = \frac{1}{j2\pi} \oint_{C \subset \text{ROC}} X_z(z)z^{n-1}dz \quad (3.4.3)$$

als Möglichkeit der Bestimmung von  $x[n]$  aus  $X_z$ . Oft sind diese Integrale jedoch nicht leicht zu Berechnen und man sollte sich auf geeignete Tabellen (siehe [1, Tabelle 3.2, Tabelle 3.3]) und die restlichen obigen Eigenschaften beziehen, wenn man z-Transformationspaare bestimmen möchte.

### 3.4.2 Anwendung bei diskreten LTI-Systemen

Wir kombinieren nun (3.3.5) mit (3.4.2), um eine alternative Beschreibung von LTI-Systemen zu erhalten. Wir wissen aus (3.3.5), dass sich das Eingabe-Ausgabe-Verhalten von einem LTI-System  $\mathcal{T}$  durch

$$y[\cdot] = h * x$$

ausdrücken lässt, wobei  $h[\cdot] = y[\cdot]$  für  $x[\cdot] = \delta$ . Im z-Bereich transformiert sich dies wegen (3.4.2) zu

$$Y_z(z) = H_z(z)X_z(z). \quad (3.4.4)$$

Man nennt dann  $H_z$  als z-Transformation der Impulsantwort die *Transferfunktion* des Systems  $\mathcal{T}$ . Wir haben so eine alternative Sichtweise auf LTI-Systeme gewonnen, weil man eben durch die z-Transformation die Impulsantwort  $h[\cdot]$  mit der Transferfunktion  $H$  identifiziert. Das heißt, dass beide Beschreibungen äquivalent sind. Wir werden uns wie in Abschnitt 3.3.2 überlegen, wie man gewissen Eigenschaften von LTI-Systemen an  $H$  „ablesen“ kann.

Aus diesem multiplikativen Zusammenhang kann man bei Kenntnis von zwei Größen in der Regel die fehlende Dritte bestimmen. Kennt man beispielsweise  $H_z$  und  $X_z$ , dann kann man sehr einfach  $Y_z$  und damit

<sup>6</sup>[https://de.wikipedia.org/wiki/Cauchyscher\\_Integralsatz](https://de.wikipedia.org/wiki/Cauchyscher_Integralsatz)

auch  $y[\cdot]$  bestimmen. In bestimmten Anwendungen der Messtechnik ist man eher daran interessiert durch geschickte Messungen  $h[\cdot]$  zu bestimmen. Dies kann unter anderem interessant sein, wenn in  $h[\cdot]$  gewisse Parameter eines Systems „versteckt“ sind, die einen aber interessieren. Dann ist es oft geschickt das System durch  $x[\cdot]$  anzuregen,  $y[\cdot]$  zu beobachten und dann die Transferfunktion durch

$$H_z(z) = \frac{Y_z(z)}{X_z(z)}$$

zu bestimmen. Man muss sich im Klaren hierbei sein, dass es hierzu notwendig ist das Signal  $x[\cdot]$  so zu wählen, dass obige Division ein hinreichend genaues Bild von  $h[\cdot]$  erlaubt.

**Rekursive Systeme** Ist allgemein die Vorschrift von einem System gegeben durch

$$y[n] = -\sum_{k=1}^N a_k y[n-k] + \sum_{k=0}^M b_k x[n-k],$$

dann ergibt sich durch die Linearität, Zeitversatz und geschicktes Umstellen, dass

$$H(z) = \frac{\sum_{k=0}^M b_k z^{-k}}{1 + \sum_{k=1}^N a_k z^{-k}}.$$

Das heißt, dass Systeme, die durch lineare Differenzgleichungen charakterisiert sind, besitzen eine Transferfunktion, die die Struktur einer rationalen Funktion

$$H_z(z) = \frac{B(z)}{A(z)}$$

hat, wenn wir fordern, dass  $A$  und  $B$  Polynome in  $z$  sind. Allgemein schreiben wir

$$H(z) = \frac{b_0 + b_1 z^{-1} + \dots + b_M z^{-M}}{a_0 + a_1 z^{-1} + \dots + a_N z^{-N}} = \frac{\sum_{k=1}^M b_k z^{-k}}{\sum_{k=1}^N a_k z^{-k}} = G z^{N-M} \frac{(z - z_1) \dots (z - z_M)}{(z - p_1) \dots (z - p_N)}.$$

Dann nennen wir die  $z_1, \dots, z_M$  die „Nullstellen“, oder *zeros*, des Systems  $\mathcal{T}$  und die Menge  $p_1, \dots, p_N$  die *Pole*, oder *Polstellen*, von  $\mathcal{T}$ . Tritt ein  $p_i$  oder  $z_i$  mehrfach auf, so sprechen wir von einer mehrfachen Polstelle, bzw. Nullstelle. Die Anzahl an gleichen Null-/Polstellen nennt man ihre Vielfachheit.

Es gibt nun zwei Spezialfälle, die wir betrachten können. Erstens, es gilt  $a_1 = \dots = a_N = 0$ . In diesem Fall gilt

$$H(z) = z^{-M} \sum_{k=1}^M b_k z^{M-k}$$

und  $H$  besitzt als Polynom vom Grad  $M$  dann  $M$  Nullstellen<sup>7</sup> und eine  $M$ -fache Polstelle bei  $z = 0$ . Tritt eine Polstelle bei  $z = 0$  auf, so nennen wir diese *trivial*, da sie keinen Einfluss auf das System hat. Schließlich korrespondiert  $z^{-M}$  nur zu einer Verschiebung im Zeitbereich, was bei **LTI**-Systemen per definitionem nur eine globale Verschiebung der ganzen Systems bedeutet. Da keine nicht-trivialen Polstellen auftreten, hat das

<sup>7</sup>[https://de.wikipedia.org/wiki/Fundamentalsatz\\_der\\_Algebra](https://de.wikipedia.org/wiki/Fundamentalsatz_der_Algebra)

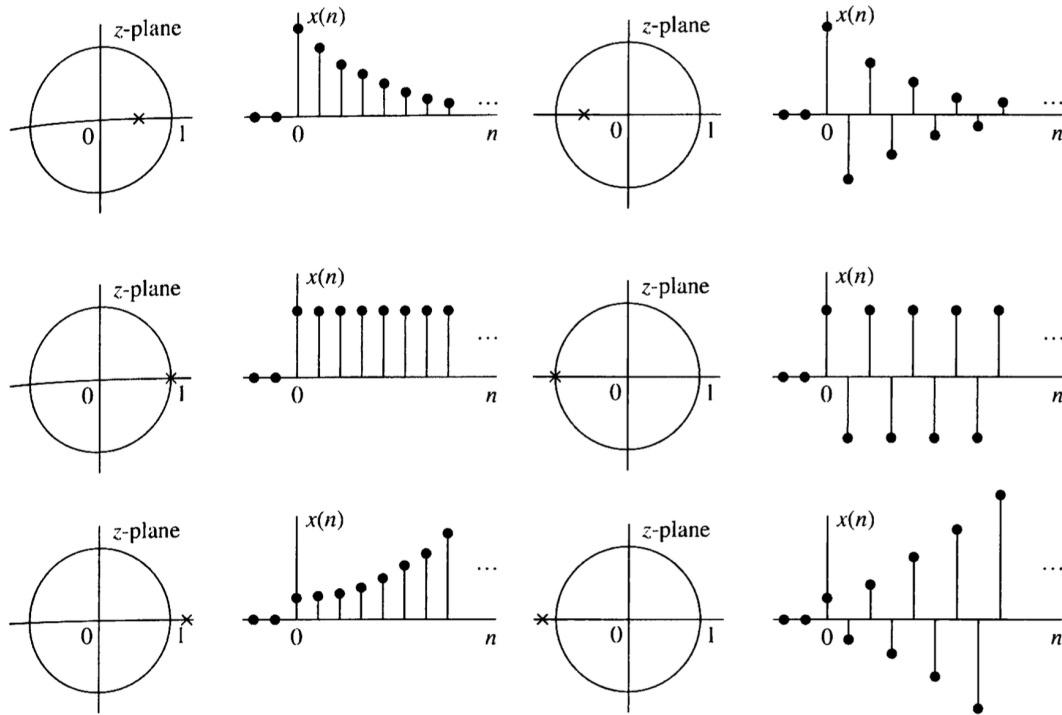


Abbildung 5: Impulsantwort  $h[n] = a^n u[n]$  für verschiedene Werte von  $a$ , Quelle: [1]

System eine *endliche* Impulsantwort. Das können wir daran sehen, dass wir die Werte von  $h[\cdot]$  direkt an den Koeffizienten von  $H$  ablesbar sind.

Zweitens, kann es vorkommen, dass  $b_1 = \dots = b_N = 0$ , was wiederum  $H$  zu einer rationalen Funktion macht, die keine Nullstellen und dementsprechend ausschließlich Polstellen besitzt. Um zu bestimmen, welche Implikation dies hat, betrachten wir ein einfaches System mit einem reellen Pol bei  $a \in \mathbb{R}$ , also

$$H(z) = \frac{1}{1 - az^{-1}}, \text{ROC} : |z| > |a|.$$

Wie wir weiter oben schon gesehen haben, ist die zugehörige Impulsantwort  $h[\cdot]$  gegeben durch

$$h[n] = a^n u[n].$$

Das Verhalten von diesem System ist in Abb. 5 dargestellt. Man sieht, dass der Einheitskreis in der komplexen Ebene eine entscheidende Rolle spielt. Liegt  $a$  innerhalb des Einheitskreises, so ergibt sich eine exponentiell abfallende Impulsantwort. Falls  $a < 0$ , stellt sich auch eine Oszillation ein. Für  $|a| = 1$  entspricht der Betrag der Impulsantwort der Heavyside-Funktion  $u[\cdot]$ . Man sieht, dass im Fall von  $|a| < 1$  die Impulsantwort absolut summierbar ist, also

$$\sum_{n \in \mathbb{Z}} |h[n]| < \infty,$$

was impliziert, dass das System stabil ist. Entsprechend, ist das System instabil, falls  $|a| > 1$ . Man sieht also, dass die Position der Pole im  $z$ -Bereich direkt interpretierbar ist. Betrachtet man nochmals die ROC  $|z| > |a|$ ,



zusammen mit der Information, dass sich Stabilität einstellt, falls  $|a| < 1$ . Geometrisch bedeutet dies, dass das System stabil ist, falls der Einheitskreis in der ROC enthalten ist.

Diese Resultate lassen sich auf mehrere Polstellen verallgemeinern, da  $H$  nur mehr Pole enthält und die ROC dann sich nach dem Betrag der „größten“ Polstelle richtet. Das heißt ultimativ, dass sich für ein System  $H$  Stabilität einstellt, falls *alle* Polstellen sich im Einheitskreis befinden, *oder* äquivalent, dass sich der Einheitskreis in der ROC befinden muss. Später werden wir noch eine Bedingung für Stabilität in Bezug auf die Fourier-Transformation finden.

## 4 Fourier-Transformation

Wir wollen unsere Werkzeuge zur Analyse von Signalen und Systemen nun um das wahrscheinlich wichtigste erweitern. Hierbei zerlegen wir Signale, beziehungsweise Systemantworten/Impulsantworten, in ihre „harmonischen“ Anteile – wir transformieren in den *Frequenzbereich*. Man diese Art der *Analyse* auch oft *Fourier-Analyse*. Da wir verschiedene Arten von Signalen bereits kennengelernt haben, muss diese Zerlegung auch auf verschiedene Weisen durchgeführt werden. Für diskrete Signale, ergibt es beispielsweise wenig Sinn, eine Integraltransformation zu definieren, Aperiodische Signale wiederum können nicht in einer Fourier-Reihe entwickelt werden, da die inhärent der Periodizität widerspricht. Das heißt, dass für jede „Art“ von Signal und dessen Eigenschaften, die passende Transformation existiert. Weiterhin ändert sich auch immer die *Interpretation* dieser Zerlegung in harmonische Komponenten.

Darüber hinaus werden wir auch den umgekehrten Weg gehen. Es ist auch möglich, Signale aus dem Frequenzbereich in den jeweils richtigen Definitionsbereich zu transformieren. In diesem Fall spricht man von *Fouriersynthese*, da wir ein Signal aus dessen Information über harmonische Anteile erzeugen/synthetisieren. Wir liefern nun also die Definitionen und Zusammenhänge der Fourier-Transformation, die wir in Abschnitt 2 ohne Erläuterungen ausgenutzt haben.

### 4.1 Fourier-Transformation kontinuierlicher Signale

#### 4.1.1 Fourier-Transformation kontinuierlicher periodischer Signale

Wir haben bereits in Abschnitt 2.2 mit (2.2.1) gesehen, dass man durch Linearkombination der komplexen Sinus-Funktionen

$$\{\exp(j2\pi k F_0 t), \text{ für } k \in \mathbb{Z}\}$$

eine  $1/F_0 = T_0$ -periodische Funktion  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  durch

$$x(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi k F_0 t)$$

erhält. Dies ist demnach ein Fall von *Fourier-Synthese*, da wir aus den Gewichten  $c_k$  in der Linearkombination eine Funktion  $x$  erhalten. Wir wollen nun den umgekehrten Weg gehen, auf welchem wir für eine gegebene Funktion  $x$  die Koeffizienten  $c_k$  bestimmen können. Wir starten dazu mit

$$x(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi k F_0 t) \quad (4.1.1)$$

und multiplizieren beide Seiten mit  $\exp(-j2\pi \ell F_0 t)$  und integrieren über eine Periode  $[0, T_0]$ . Dann erhalten wir

$$\int_0^{T_0} x(t) \exp(-j2\pi \ell F_0 t) dt = \int_0^{T_0} \left( \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi k F_0 t) \right) \exp(-j2\pi \ell F_0 t) dt$$

und nach Vertauschung von Summation und Integration, dass

$$\sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \int_0^{T_0} \exp(j2\pi(k - \ell) F_0 t) dt = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \left[ \frac{\exp(-j2\pi(k - \ell) F_0 t)}{j2\pi F_0(k - \ell)} \right]_0^{T_0}.$$

Da die Funktion  $\exp(-j2\pi(k - \ell)F_0t)$  im Fall  $k \neq \ell$  Periode  $T_0$  besitzt, sind alle Summanden in der rechten Summation identisch 0, außer wenn  $k = \ell$ . Dann ergibt sich für  $\exp(j2\pi(k - \ell)F_0t) = 1$ , also

$$\int_0^{T_0} \exp(j2\pi(k - \ell)F_0t) dt = \int_0^{T_0} 1 dt = T_0.$$

Final erhalten wir für die Berechnung der Fourier-Koeffizienten  $c : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$  als Berechnungsvorschrift

$$c[\ell] = \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} x(t) \exp(-j2\pi\ell F_0t) dt.$$

Wir haben in diesem Fall also *Fourier-Analyse* betrieben. Außerdem haben wir absichtlich die Schreibweise von  $c_\ell$  auf  $c[\cdot]$  angepasst, um zu verdeutlichen, dass man nun die  $c[\cdot]$  als *komplexes diskretes Signal* auffassen können. Dieses diskrete Signal können wir nun durch die Fourier-Reihe mit dem Signal  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  identifizieren. Sowohl  $x$  als auch  $c[\cdot]$  sind also Darstellungen desselben Sachverhaltes – im „Zeitbereich“ und im zugehörigen „Frequenzbereich“. Wir sehen auch, dass sich für kontinuierliche und periodische Signale ein *diskreter* Frequenzbereich ergibt.

Obige Herleitung verschleiert aber einen viel tiefer liegenden Zusammenhang. Definieren wir wie in Abschnitt 2.2 die Funktionen  $x_k : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  als

$$x_k(t) = \exp(j2\pi k F_0t),$$

dann können wir obige Rechnung auch so auffassen. Wir betrachten Multiplikation von  $x$  mit  $x_\ell^*$  und anschließende Integration als Skalarprodukt  $\langle x, x_\ell \rangle$ . Außerdem haben wir aus der Fourier-Reihe gegeben, dass

$$x = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k x_k$$

Wir haben also in dieser Denkweise lediglich auf beiden Seiten der Fourierreihe in (4.1.1) das Skalarprodukt mit  $x_\ell$  gebildet. Also

$$\langle x, x_\ell \rangle = \left\langle \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k x_k, x_\ell \right\rangle.$$

Das Skalarprodukt ist linear, also können wir auch

$$\langle x, x_\ell \rangle = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \langle x_k, x_\ell \rangle$$

schreiben. Wir müssen also nur  $\langle x_k, x_\ell \rangle$  bestimmen. Dies haben wir aber oben schon berechnet, denn das waren die Ausdrücke

$$\langle x_k, x_\ell \rangle = \int_0^{T_0} x_k(t) x_\ell(t)^* dt = \int_0^{T_0} \exp(j2\pi k F_0t) \exp(-j2\pi \ell F_0t) dt = \int_0^{T_0} \exp(j2\pi(k - \ell)F_0t) dt$$

Von oben wissen wir, dass

$$\langle x_k, x_\ell \rangle = \left[ \frac{\exp(-j2\pi(k - \ell)F_0t)}{j2\pi F_0(k - \ell)} \right]_0^{T_0} = \begin{cases} T_0 & \text{für } k = \ell \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Die  $x_k$  stehen also paarweise *senkrecht/orthogonal* zu einander und es gilt  $\langle x, x_\ell \rangle = T_0$ . Sie bilden ein sogenanntes *Orthogonalsystem*. Hätten wir  $\hat{x}_k = x_k / \sqrt{T_0}$  definiert, würde sogar gelten  $\langle \hat{x}_k, \hat{x}_k \rangle = 1$  und die  $\hat{x}_k$  bilden eine *Orthonormalsystem*.

Wenn wir nun noch einmal obige Gleichung für  $\langle x, x_\ell \rangle$  betrachten, finden wir

$$\langle x, x_\ell \rangle = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \langle x_k, x_\ell \rangle = T_0 c_\ell,$$

weil alle Summanden durch die Orthogonalität verschwinden und nur im Falle von  $k = \ell$  eben  $T_0$  übrig bleibt. Der Fourier-Koeffizient  $c_\ell$  ergibt sich also als Skalarprodukt von  $x$  mit dem zugehörigen  $x_\ell$ . Es ist wichtig zu sehen, dass wir nur für die Berechnung von  $\langle x_k, x_\ell \rangle$  die spezielle Form der  $x_k$  eingesetzt haben und sonst nur allgemein mit den Eigenschaften von Skalarprodukten gearbeitet haben. Das heißt, dass man ganz allgemein Signale „transformieren“ beziehungsweise *analysieren* kann, indem man sie als Summe von paarweise orthogonalen Signalen ausdrückt. Die Fourier-Reihe ist nur ein Spezialfall von diesem allgemeinen Konzept!

In Codeschnipsel 15 wird eine Rechteckfunktion  $\text{rect}_{[0,T]}$  in ihre Fourier-Reihe entwickelt. In diesem Fall müssen wir natürlich die Reihenentwicklung abbrechen, da kein  $K_{\max}$  existiert, sodass  $c[k] = 0$  für  $k > K_{\max}$ . Wir könnten die Reihe zwar analytisch ausrechnen, da wir jedes  $x_k$  nur auf  $[0, T]$  integrieren, also dem Bereich, auf dem die von uns definierte  $\text{rect}_{[0,T]}$ -Funktion Werte ungleich 0 annimmt. Der Einfachheit halber nutzen wir `scipy.integrate.quad`, was in der Lage ist numerische Integration relativ präzise durchzuführen.

Es lohnt sich mit dem Wert von  $K_{\max}$  zu experimentieren. Man sieht hierbei, dass größere Werte von  $K_{\max}$  an den Unstetigkeitsstellen 0 und  $T$  und in deren Nähe nicht zu einer besseren Übereinstimmung der Fourierreihe mit  $x$  führen. Die Fourier-Reihe muss also nicht immer gegen  $x$  konvergieren. Im Falle von  $\text{rect}_{[0,T]}$  ergibt sich das Problem genau aus dem Verhalten an 0 und  $T$  – also Unstetigkeit, was ein generelles Problem bei der Entwicklung von Signalen in Fourier-Reihen darstellt.

Im oberen Plot von Codeschnipsel 15 sieht man auch, dass der Realteil der Koeffizienten  $\Re c[\cdot]$  ein gerades diskretes Signal ist, also  $c[k] = c[-k]$ . Der Imaginärteil  $\Im c[\cdot]$  hingegen ist ein ungerade Signal, also  $c[k] = -c[-k]$ <sup>8</sup>. Dies liegt daran, dass das Signal lediglich reelle Werte annimmt, weshalb die Symmetrie-Eigenschaften der  $c[\cdot]$  allgemein für reelle Signale gelten.

In Abbildung 6 sind noch mehr Eigenschaften der Fourier-Reihe deutlich gemacht. Generell stellen wir fest, dass die beiden Signale jeweils gut durch eine endliche Fourier-Reihe approximiert werden können, da sie keine Unstetigkeiten aufweisen. Im oberen Plot sieht man außerdem, dass Achsen-Symmetrie des Signals  $x$  dazu führt, dass die Imaginärteile von  $c[\cdot]$  verschwinden. Wie man in Abbildung 6 unten sieht, ist es bei Anti-Symmetrie des Signals  $x$  der Realteil von  $c[\cdot]$ , der verschwindet. Dies liegt daran, dass der Realteil der  $x_k$  eine gerade Funktion ist und der Imaginärteil respektive eine ungerade Funktion. Da wir in Codeschnipsel 7 schon gesehen haben, dass ungerade und gerade Anteile eines Signals im Sinne von Skalarprodukten orthogonal sind, gilt dies auch für die resultierenden Fourier-Koeffizienten. In Abbildung 6 unten sieht man auch, dass man für gewisse Signale die Fourier-Reihe direkt angeben kann. Im Falle des Beispiels gilt nämlich

$$x(t) = \sin(10 \cdot 2\pi t) = \frac{1}{2j} (\exp(10 \cdot 2\pi t) - \exp(-10 \cdot 2\pi t)) = \frac{1}{2j} x_{10} - \frac{1}{2j} x_{-10}.$$

---

<sup>8</sup>siehe Codeschnipsel 7

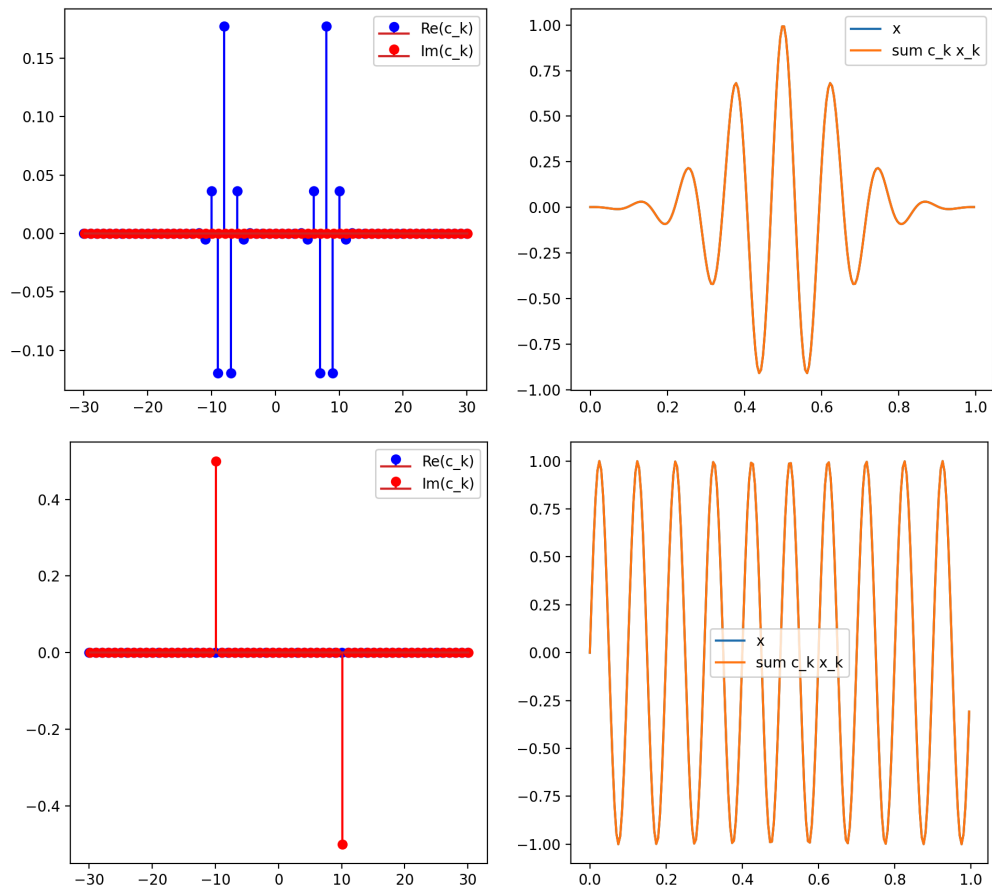


Abbildung 6: Mehr Versionen von Codeschnipsel 15; Oben:  $x(t) = \exp(-25(t - 0.5)^2) \cos(16\pi t)$ ; Unten:  $x(t) = \sin(20\pi t)$ ;

Das heißt, dass wir  $x$  *direkt* in seine Fourier-Reihe entwickelt haben, da wir es als Linearkombination der  $x_k$  dargestellt haben. Das heißt es sind nur  $x_{10}$  und  $x_{-10}$  notwendig, um  $x$  darzustellen und beide Koeffizienten haben ausschließlich imaginäre Anteile.

Ähnlich wie bei der z-Transformation kann man also an der Fourier-Reihe Eigenschaften des Signals  $x$  direkt ablesen, oder umgekehrt von Eigenschaften des Signals  $x$  auf Eigenschaften der Fourier-Koeffizienten  $c[\cdot]$  schließen. Außerdem werden wir für die noch folgenden Versionen der FT sehr analoge Zusammenhänge finden.

#### 4.1.2 Leichtungsdichte-Spektrum periodischer Signale

Das Leichtungsdichtespektrum eines  $T_0$ -periodischen Signals  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  ist gegeben durch

$$P(x) = \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} |x(t)|^2 dt = \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} x(t)x(t)^* dt = \frac{1}{T_0} \langle x, x \rangle. \quad (4.1.2)$$

Wir wollen nun  $P(x)$  in Abhängigkeit der Fourier-Koeffizienten  $c[\cdot]$  berechnen. Wir entwickeln also

$$x(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi k F_0 t)$$

und setzen dies in  $P$  ein, um

$$\frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} x(t)x(t)^* dt = \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} x(t) \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k^* \exp(-j2\pi k F_0 t) dt = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k^* \frac{1}{T_0} \int_0^{T_0} x(t) \exp(-j2\pi k F_0 t) dt = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k^* c_k \quad (4.1.3)$$

als den *Satz von Parseval*<sup>9</sup> zu erhalten. Die physikalische Interpretation ist, dass  $|c[k]|$  der Leistung des Signals bei der Frequenz  $kF_0$  entspricht. Jeder Index  $k$  hat also eine physikalische Größe, die mit ihm assoziiert ist.

Da nur die Frequenzen  $kF_0$  für  $k \in \mathbb{Z}$  auftreten, also Frequenzen wie  $0.1F_0$  nicht vorhanden sind, sprechen wir von einem *diskreten Spektrum*. Es ergibt sich also direkt folgender wichtiger Zusammenhang: Periodische Signale im Zeitbereich besitzen ein *diskretes* Spektrum. Andersherum ergibt sich auch: Signale mit diskretem Spektrum sind periodisch. Beide Argumente ergeben sich aus der Fourier-Reihe. Damit haben wir das duale Ergebnis zu (2.5.5) gefunden. Dort führte Diskretisierung im Zeitbereich, also Sampling/Abtastung, zu einer Periodifizierung im Frequenzbereich.

In Codeschnipsel 16 zeigen wir eine Modifikation von Codeschnipsel 15, in welcher wir  $T_0 = 2$  setzen, also  $F_0 = 1/2$  erhalten. Auf der Frequenzachse sehen wir, dass demnach diese für  $K_{\max} = 30$  also von  $-15$  bis  $+15$  reicht.

<sup>9</sup>[https://de.wikipedia.org/wiki/Satz\\_von\\_Parseval](https://de.wikipedia.org/wiki/Satz_von_Parseval)

```

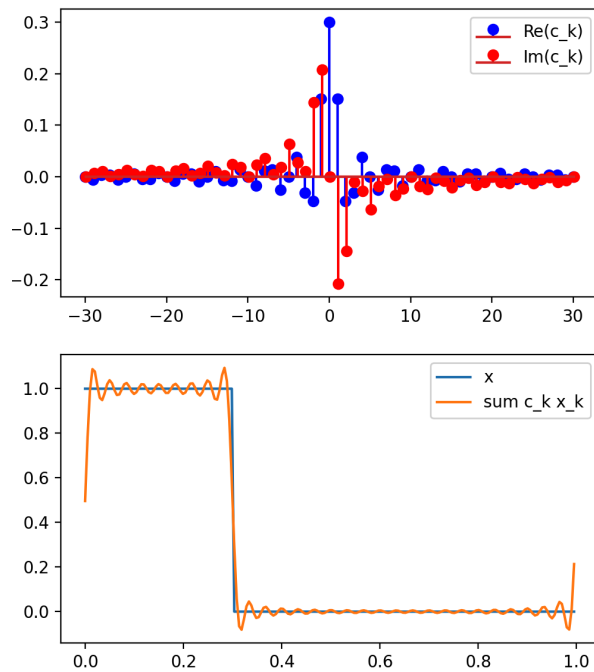
def rect(t: float) -> float:
    if (t < 0.0) or (t > 0.8):
        return 0
    else:
        return 1

def x_k(t: float, k: int) -> complex:
    return np.exp(1j * 2 * np.pi * F_0 * k * t)

def synth(
    t: float, c_k: list[complex], allK: list[int]
) -> complex:
    return np.sum(
        ckk * x_k(t, kk)
        for kk, ckk in zip(allK, c_k)
    )

allK = np.linspace(
    -Kmax, +Kmax, 2 * Kmax + 1, dtype=int
)
c_k = np.array(
    [
        quad(
            lambda t: x_k(t, kk).conj()
            * rect(t),
            0,
            T_0,
            complex_func=True,
        )[0]
        for kk in allK
    ]
)

```



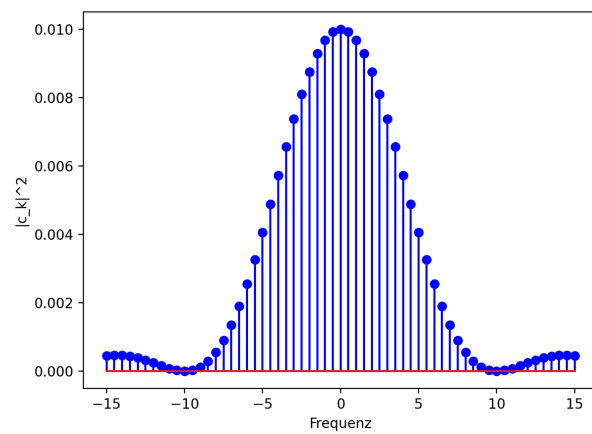
Codeschnipsel 15: Berechnung und Darstellung von (4.1.1), siehe [dsv/code/fourier\\_series.py](#)

```

T_0 = 2
F_0 = 1.0 / T_0
Kmax = 30

def x(t: float) -> float:
    if (t < 0.0) or (t > 0.1):
        return 0
    else:
        return 1

```



Codeschnipsel 16: Modifiziertes Codeschnipsel 15 und Plot von  $P$  im Frequenzbereich., siehe [dsv/code/period\\_psd.py](#)



### 4.1.3 Fourier-Transformation von kontinuierlichen aperiodischen Signalen

Um die Einschränkung auf periodische Signale zu vermeiden, nutzen wir die **Fourier Transform**, wie wir sie bereits in (2.5.1) für ein Signal  $x : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$  durch

$$X(F) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \exp(-j2\pi Ft) dt \quad (4.1.4)$$

definiert haben. Im Unterschied zu (4.1.1) integrieren wir nun über ganz  $\mathbb{R}$ , da sich das Signal nicht mehr periodisch wiederholt. Aus diesem Grund ergibt sich auch ein *kontinuierliches* Spektrum, da wir uns nicht mehr auf eine abzählbare Menge von diskreten Frequenzen zurückziehen können. Deshalb ergibt sich auch für die Synthese des Signals, dass wir auch in diesem Fall integrieren anstatt summieren müssen, es gilt also

$$x(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} X(F) \exp(j2\pi Ft) dF. \quad (4.1.5)$$

Da sich für die meisten Signale, die wir betrachten werden, Integration und Summation „ähnlich“ verhalten, finden wir auch die obigen Eigenschaften bezüglich Symmetrien, etc., von (4.1.1) wieder.

Es gibt aber eine Verbindung zur Fourier-Reihe, die wir im Folgenden kurz erläutern wollen. Nehmen wir an, es existiert ein  $T > 0$ , sodass  $|x(t)| = 0$  für alle  $t$  mit  $|t| > T$ . Dann können wir das Signal  $x$  periodifizieren mit Periode  $T$ , indem wir

$$x_p(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} x(t - 2kT)$$

setzen. Dies haben wir bereits in ähnlicher Form in (2.5.5) gesehen. Dort hat es sich aber aus Berechnungen ergeben und hier *setzen* wir diesen Zusammenhang explizit. Dann können wir  $x_p$  in seine Fourier-Reihe

$$x_p(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} c_k \exp(j2\pi kt/T) \quad \text{mit} \quad T c_k = \int_{-T/2}^{+T/2} x_p(t) \exp(-j2\pi kt/T) dt = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \exp(-j2\pi kt/T) dt$$

entwickeln. Aus der Definition in (4.1.4) und der letzten Gleichung sehen wir, dass sich die Koeffizienten der Fourier-Reihe finden lassen durch

$$c_k = \frac{1}{T} X\left(\frac{k}{T}\right), \quad (4.1.6)$$

diese sich also auch aus der Fourier-Transformation ablesen lassen. Das heißt, dass wir auch

$$x_p(t) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} \frac{1}{T} X\left(\frac{k}{T}\right) \exp(j2\pi kt/T) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} X(k\Delta F) \exp(j2\pi kt\Delta F) \Delta F$$

schreiben können. Dabei haben wir im letzten Schritt  $1/T = \Delta F$  gesetzt. Dies können wir intuitiv (aber nicht rigoros!) so interpretieren, dass im Falle von  $T \rightarrow \infty$  gilt, dass  $\Delta F \rightarrow 0$ . Je länger der Bereich der Funktion  $x$ , auf welchem gilt  $x \neq 0$ , desto kleiner  $\Delta F$ . Der nicht-periodische Fall  $T = \infty$  ergibt sich also als Grenzfall, bei welchem obige Summation zu einer Integration wird und  $\Delta F$  zu einem  $dF$ . Man kann die **Fourier Transform** also als Grenzfall der Fourier-Reihe für  $T \rightarrow \infty$  betrachten.

#### 4.1.4 Leistungsdichte-Spektrum aperiodischer Signale

Analog zum Satz von Parseval für periodische Signale in (4.1.3) können wir auch hier wieder definieren und folgern, dass

$$E(x) = \int_{-\infty}^{+\infty} |x(t)|^2 dt = \int_{-\infty}^{+\infty} |X(F)|^2 dF \quad (4.1.7)$$

auch wieder ein Parseval Theorem für die **Fourier Transform** ergibt, was aber in diesem Fall als Plancherel Theorem<sup>10</sup> genannt wird.

Andererseits kann man  $X$  auch in Betrag und Phase zerlegen, da es im Allgemeinen eine komplexe Größe ist, also

$$X(F) = |X(F)| \exp(j\angle(X(F))).$$

Man nennt dann  $|X(F)|^2$  das *Leistungsdichte-Spektrum* von  $x$ .

In Codeschnipsel 17 zeigen wir das Vorgehen zur Fourier-Analyse mittels numerischer Integration. Es ist hier anzumerken, dass wir „nur“ die Funktion `rect` definieren müssen und der Rest, also die Funktionen `kernel`, `analyse` und `synthese` unabhängig hiervon sind. Wir haben hier ein Codeschnipsel, welches sich Methoden der Funktionalen Programmierung bedient. Die Funktionen `textttanalyse` und `synthese` haben als Eingabewert die entweder die Funktion, oder die **Fourier Transform** einer Funktion. Außerdem liefern sie als Ausgabewert wieder *Funktionen*, die wir einfach „aufrufen“ können.

---

<sup>10</sup>[https://en.wikipedia.org/wiki/Plancherel\\_theorem](https://en.wikipedia.org/wiki/Plancherel_theorem)

```

def rect(t: float) -> float:
    if np.abs(t) < 0.75:
        return 1
    else:
        return 0

def kernel(t: float, F: float) -> complex:
    return np.exp(1j * 2 * np.pi * F * t)

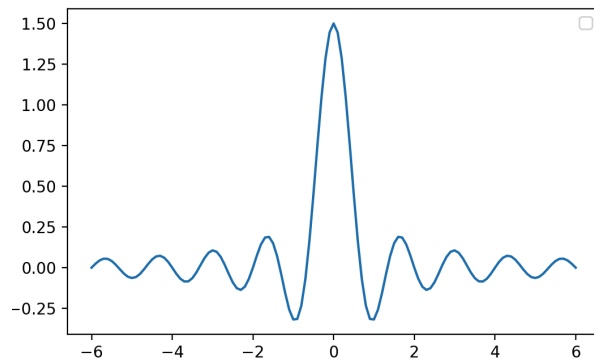
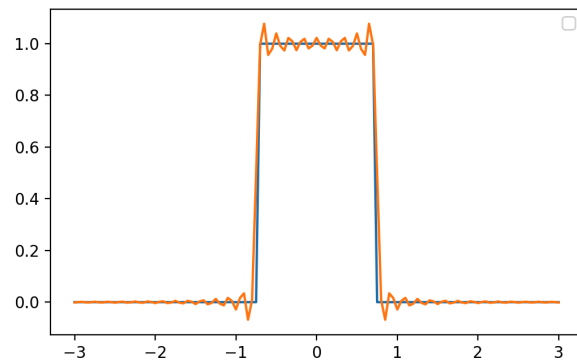
def analyse(x, Trange: list[float]):
    def x_ft(F: float):
        return quad(
            lambda t: kernel(-t, F) * x(t),
            np.min(Trange),
            np.max(Trange),
            complex_func=True,
        )[0].real

    return x_ft

def synthese(X, Frange: list[float]):
    def x(t: float):
        return quad(
            lambda F: kernel(t, F) * X(F),
            np.min(Frange),
            np.max(Frange),
            complex_func=True,
        )[0].real

    return x

```



```

Trange = np.linspace(-3, +3, 121, endpoint=True)
Frange = np.linspace(-6, +6, 121, endpoint=True)

```

```

rect_ft = analyse(rect, Trange)
rect_synth = synthese(rect_ft, Frange)

```

Codeschnipsel 17: Berechnung und Darstellung von (4.1.4), siehe [dsv/code/fourier\\_trafo.py](#)

## 4.2 Fourier-Transformation diskreter Signale

Wir nähern uns langsam der Fourier-Analyse von diskreten Signalen. Schließlich wollen wir etwaige spektrale Analysen und dergleichen im Digitalen durchführen, um die Vorzüge von digitalen Rechenwerken dabei nutzen zu können. Die vorher eingeführten Transformationen sind zwar hilfreich für theoretische Argumentation, wie beispielsweise beim Sampling-Theorem 2.1. Deshalb wenden wir uns nun der spektralen Analyse von diskreten Signalen zu. Wir werden aber im Verlauf auch wieder ähnliche Zusammenhänge wie in (4.1.6) finden.

### 4.2.1 Fourier-Transformation diskreter periodischer Signale

Wir beginnen mit diskreten Signalen, die gleichzeitig periodisch sind, also ein  $N$  existiert, sodass

$$x[n] = x[n + kN] \quad \text{für alle } n, k \in \mathbb{Z}$$

gilt. Aus vorherigen Diskussionen in Abschnitt 2 wissen wir einerseits, dass diskrete Signale ein periodisches Spektrum auf  $(0, 1)$  besitzen. Andererseits wissen wir aus Abschnitt 4.1.1, dass periodische Signale ein *diskretes* Spektrum besitzen. Wir finden also nun intuitiv, dass das Spektrum von diskreten periodischen Signalen *ebenfalls* diskret und periodisch ist. Denken wir zurück an Abschnitt 2.3 so haben wir bereits alles Notwendige betrachtet. Ein  $N$ -periodisches diskretes Signal ergibt sich aus der Linearkombination der diskreten Signale  $x_k[\cdot] : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  definiert durch

$$x_k[n] = \exp\left(j2\pi \frac{k}{N}n\right) \quad \text{mit } k = 0, \dots, N-1.$$

Das heißt, für  $x[\cdot]$  setzen wir mit

$$x[\cdot] = \sum_{k=0}^{N-1} c[k] x_k[\cdot]$$

an. Damit sind bereits beide Eigenschaften des Spektrums „eingepreist“. Denn man erkennt in den  $x_k[\cdot]$  die vorher erwähnte *zweifache* Periodizität wieder, weil sowohl  $x_{k+N}[\cdot] = x_k[\cdot]$  für alle  $k$  als auch  $x_k[n+N] = x_k[n]$  für alle  $n$  gilt.

Es ist nun unser Ziel für gegebene Werte  $x[n]$  von  $x[\cdot]$  die Werte des *ebenfalls periodischen und diskreten* Signals  $c[\cdot]$  zu bestimmen. Dies verläuft ganz analog zu Abschnitt 4.1.1. Wir definieren das Skalarprodukt  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  für  $N$ -periodische und diskrete Signale via

$$\langle x_1[\cdot], x_2[\cdot] \rangle = \sum_{n=0}^{N-1} x_1[n] x_2[n]^*.$$

Das heißt, dass wir periodisches Signal  $x[\cdot]$  mit dem *endlich-dimensionalen* Vektor  $\mathbf{x} \in \mathbb{C}^N$  identifizieren, wir setzen also die Einträge des Vektors als  $\mathbf{x}_i = x[i-1]$ . Dann können wir auch für das entsprechende Skalarprodukt der Vektoren  $\mathbf{x}_{1,2} \in \mathbb{C}^N$

$$\langle \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2 \rangle = (\mathbf{x}_2^*)^T \cdot \mathbf{x}_1 = \mathbf{x}_2^H \cdot \mathbf{x}_1$$

schreiben. Analog identifizieren wir die periodische und diskrete Sequenz  $c[\cdot]$  mit dem Vektor  $\mathbf{c} \in \mathbb{C}^N$ .

Wie in Abschnitt 4.1.1 müssen wir nur

$$\langle \mathbf{x}_k, \mathbf{x}_\ell \rangle = \sum_{i=0}^{N-1} x_k[i] x_\ell[i]^* = \sum_{i=0}^{N-1} \exp\left(j2\pi \frac{i(k-\ell)}{N}\right) = \begin{cases} N & \text{falls } k = \ell \\ \frac{1 - \exp\left(j2\pi \frac{(k-\ell)}{N}\right)}{1 - \exp\left(j2\pi \frac{(k-\ell)}{N}\right)} & \text{sonst} \end{cases} = \begin{cases} N & \text{falls } k = \ell \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

berechnen. Hierbei nutzen wir, dass  $\exp(j2\pi k) = 1$  für alle  $k \in \mathbb{Z}$ . Wie in Abschnitt 4.1.1 finden wir, dass also gilt  $\langle \mathbf{x}_k, \mathbf{x}_\ell \rangle = 0$ , falls  $k \neq \ell$  und  $\langle \mathbf{x}_k, \mathbf{x}_k \rangle = N$ . Damit ergibt sich bei Anwendung auf das eigentliche Signal  $\mathbf{x}$  für den Vektor  $\mathbf{c}$ , dass

$$\langle \mathbf{x}, \mathbf{x}_\ell \rangle = \left\langle \sum_{k=1}^N \mathbf{c}_k \mathbf{x}_k, \mathbf{x}_\ell \right\rangle = \sum_{k=1}^N \mathbf{c}_k \langle \mathbf{x}_k, \mathbf{x}_\ell \rangle = N \mathbf{c}_\ell \Rightarrow \mathbf{c}_\ell = \frac{1}{N} \langle \mathbf{x}, \mathbf{x}_\ell \rangle.$$

Zusammenfassend, kann man also sagen, dass sich folgende Analyse- und Synthesegleichungen ergeben:

$$x[n] = \sum_{k=0}^{N-1} c[k] \exp(j2\pi kn/N), \quad \text{und} \quad c[k] = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \exp(-j2\pi kn/N). \quad (4.2.1)$$

In Vektorschreibweise lässt sich der erste Teil durch

$$\mathbf{x} = \sum_{k=0}^{N-1} \langle \mathbf{x}, \mathbf{x}_k \rangle \mathbf{x}_k \quad (4.2.2)$$

ausdrücken.

Weiterhin, können wir eine Matrix  $\mathbf{F}_N \in \mathbb{C}^{N \times N}$  definieren, deren  $k$ -te Spalte den Vektor  $\mathbf{x}_k$  beinhaltet. Wir definieren also

$$\mathbf{F}_N = [\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_k, \dots, \mathbf{x}_N]$$

Dann können wir noch einen Schritt weitergehen und sehen, dass

$$\mathbf{c} = \frac{1}{N} \mathbf{F}_N^H \mathbf{x}, \quad \text{und} \quad \mathbf{x} = \mathbf{F}_N \mathbf{c}$$

gilt. Das heißt, dass sich Fourier-Analyse und Fourier-Synthese von diskreten und periodischen Signalen durch eine Matrix-Vektor-Multiplikation durchführen lässt! Das sind erst einmal gute Nachrichten, denn damit wissen wir, dass digitale Rechenwerke sehr gut darin sind, diese Transformation durchzuführen. Die hier vorgestellte Transformation nennen wir **Discrete Fourier Transform (DFT)**.

In Codeschnipsel 18 zeigen wir ein einfaches Beispiel für  $x[\cdot] = u[\cdot] - u[\cdot - k]$ . Außerdem zeigen wir auch die beiden Berechnungsmethoden der  $c[\cdot]$  – einerseits mit der Definition und andererseits über ein Matrix-Vektor-Produkt.

#### 4.2.2 Leistungsdichte-Spektrum diskreter periodischer Signale

Da periodische Signale keine endliche Energie besitzen, betrachten wir die durchschnittliche Leistung über eine Periode. Wir betrachten also für ein  $N$ -periodisches Signal  $x[\cdot]$  das Funktional

$$P(x[\cdot]) = \frac{1}{N} \sum_{i=0}^{N-1} |x[n]|^2. \quad (4.2.3)$$

Dann können wir ganz analog zu vorher wieder herleiten, dass für

$$x[\cdot] = \sum_{i=0}^{N-1} c[k] \mathbf{x}_k[\cdot]$$

und dessen Leistung gilt, dass

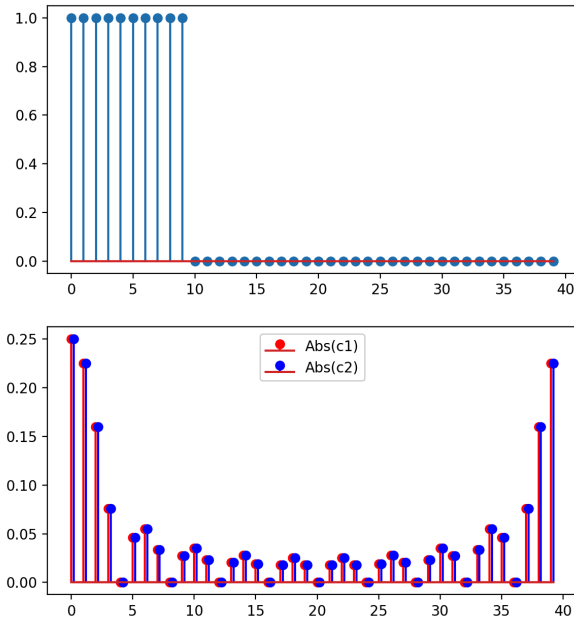
$$P(x[\cdot]) = \sum_{i=0}^{N-1} |c[k]|^2.$$

Also auch hier finden wir wieder, dass sich die durchschnittliche Leistung einer Periode im Zeitbereich auf die Leistung einer Periode im Frequenzbereich überträgt. Auch hier können wir die Folge  $|c[\cdot]|^2$  als Leistungsdichte-Spektrum interpretieren.

```
def x_k(k: int, N: int) -> np.ndarray[complex]:
    return np.exp(
        1j * 2 * np.pi * k * np.arange(N) / N
    )
```

```
N = 40
x = np.zeros(N)
x[: N // 4] += np.ones(N // 4)
```

```
c1 = np.array(
    [
        (x * x_k(kk, N).conj()).sum() / N
        for kk in range(N)
    ]
)
F = np.array([x_k(kk, N) for kk in range(N)]).T
c2 = F.conj().T.dot(x) / N
```



Codeschnipsel 18: Berechnung und Darstellung von (4.2.1), siehe [dsv/code/dft\\_1.py](#)

### 4.2.3 Fourier-Transformation diskreter aperiodischer Signale

Wiederum analog zu Abschnitt 4.1 benötigen wir noch eine Transformation für diskrete Signale, die keine Periodizität aufweisen. Hierzu definieren wir die zugehörige Fourier-Transformation, die wir **DTFT** nennen, durch

$$X(f) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} x[n] \exp(-j2\pi f n), \quad (4.2.4)$$

genau wie in Abschnitt 2 bei der Herleitung von (2.1). Im Unterschied zur „analogen“ Fourier-Transformation (4.1.4) sehen wir, dass  $X$  nur für Frequenzen  $f \in (0, 1]$  definiert ist, da das diskrete Signal  $x_f[n] = \exp(j2\pi f n)$  periodisch in  $f$  ist. Es gilt also  $x_{f+k}[\cdot] = x_f[\cdot]$  für alle  $k \in \mathbb{Z}$ . Dies „passt“ auch zur Natur von diskreten Signalen, da deren Frequenzbereich *immer* periodisch sein muss.

Wir können nun für die inverse Transformation einmal (4.2.4) mit (4.1.1) vergleichen. Bis auf das Vorzeichen in der Funktion  $\exp()$  gleicht (4.2.4) einer Fourier-Reihe der periodischen Funktion  $X$ . In der Tat, können wir die Folge  $x[\cdot]$  als Fourier-Koeffizienten der Funktion  $X$  durch

$$x[n] = \int_{-1/2}^{+1/2} X(f) \exp(j2\pi f n) df \quad (4.2.5)$$

wiederfinden. Diese Synthese-Operation nennen wir dann **Inverse Discrete Time Fourier Transform (iDTFT)**. Es ist wiederum anzumerken, dass die **DTFT** „nur“ ein theoretisches Werkzeug ist, da sich im Allgemeinen die unendliche Summe in (4.2.4) praktisch nicht realisieren lässt, genauso wenig wie deren Resultat, eine kontinuierliche Funktion.

In Codeschnipsel 19 zeigen wir dennoch, wie man die **DTFT** einer aperiodischen Folge approximieren

kann. Wir studieren hierzu das Signal

$$x[n] = \begin{cases} \frac{\omega}{\pi} & \text{für } n = 0, \\ \frac{\omega}{\pi} \frac{\sin(\omega n)}{\omega n} & \text{sonst} \end{cases}.$$

Dessen analytisch bestimmte DTFT  $X$  ist

$$X(f) = \text{rect}(f/(2\pi\omega)),$$

welche wir durch eine endliche Summe über die von uns verfügbaren Werte von  $x[\cdot]$  bestimmen.

Nun treten hierbei mehrere Effekte zutage.

- Die Approximation der DTFT mittels des „abgeschnittenen“ Signals  $x$  stimmt noch nicht sehr gut mit der analytischen Lösung überein. Verändert man den Wert der Variable  $N$  im Skript, tritt dieser Effekt stärker oder schwächer zutage.
- Auch bei Erhöhung von  $N$  stellt sich immernoch keine Konvergenz von  $X_{\text{approx}}$  gegen  $X_{\text{true}}$  ein. Dies liegt daran, dass die DTFT von  $x[\cdot]$  nicht konvergiert, wie wir in Codeschnipsel 15 bereits gesehen hatten. Diesen Effekt bezeichnet man allgemein als Gibbsches Phänomen<sup>11</sup>.
- Augenscheinlich ist es besser die IDTFT aus  $X_{\text{approx}}$  zu berechnen, als aus  $X_{\text{true}}$ . Doch dies liegt lediglich daran, dass die numerische Integration der rect-Funktion nicht genau genug ist. Erhöht man die Anzahl der Punkte im Array  $F$ , dann stimmen im dritten Plot die drei Graphen besser überein.

---

<sup>11</sup>[https://en.wikipedia.org/wiki/Gibbs\\_phenomenon](https://en.wikipedia.org/wiki/Gibbs_phenomenon)

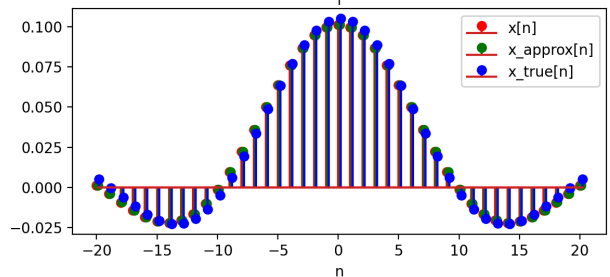
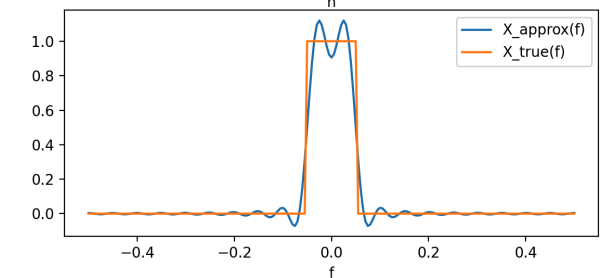
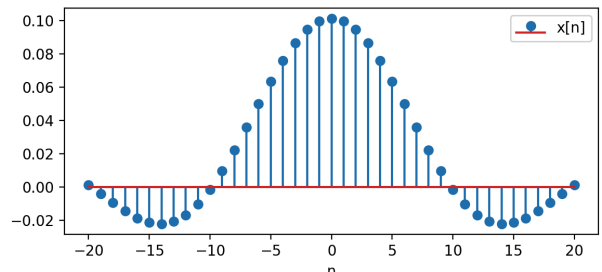
```
def dtft(
    x: np.ndarray[complex],
    n: np.ndarray[int],
    F: np.ndarray[float],
) -> np.ndarray[complex]:
    return np.array(
        [
            (
                x * np.exp(-2j * np.pi * n * f)
            ).sum()
            for f in F
        ]
    )
```

```
def idtft(
    X: np.ndarray[complex],
    F: np.ndarray[float],
    n: np.ndarray[int],
):
    return np.array(
        [
            (F[1] - F[0])
            * (
                X * np.exp(2j * np.pi * nn * F)
            ).sum()
            for nn in n
        ]
    )
```

```
N = 20
n = np.linspace(-N, +N, 2 * N + 1)
omega = 1 / np.pi

x = np.sin(omega * n) / (np.pi * n)
x[N] = omega / np.pi
F = np.linspace(-0.5, +0.5, 201)
X_approx = dtft(x, n, F)
X_true = np.zeros_like(F)
X_true[np.abs(F) <= omega / (2 * np.pi)] += 1

x_approx = idtft(X_approx, F, n)
x_true = idtft(X_true, F, n)
```



Codeschnipsel 19: Berechnung und Darstellung von (4.2.4), siehe [dsv/code/dtft.py](#)



#### 4.2.4 Leichtungsdichte-Spektrum diskreter aperiodischer Signale

Die Energie eines diskreten Signals haben wir in (3.1.1) durch

$$\mathcal{E}(x[\cdot]) = \sum_{n \in \mathbb{Z}} |x[n]|^2$$

definiert. Wiederum können wir uns überlegen, dass dann für die DTFT  $X$  gilt, dass

$$\mathcal{E}(x[\cdot]) = \int_{-1/2}^{+1/2} |X(f)|^2 \mathrm{d}f.$$

Schlussendlich bezeichnet man dann

$$S_{xx}(f) = |X(f)|^2$$

als das Leichtungsdichte-Spektrum des Signals  $x[\cdot]$ . In manchen Anwendungen ist es auch wieder sinnvoll Betrag und Phase von  $X(f)$  zu analysieren.

## Akronyme

**ADC** Analog-to-Digital Converter. 6

**BIBO** Bounded-Input-Bounded-Output. 28, 34

**CMOS** Complementary Metal Oxide Semiconductor. 6

**DFT** Discrete Fourier Transform. 57

**DTFT** Discrete Time Fourier Transform. 16, 17, 58, 59, 61

**FIR** Finite Impulse Response. ii, iii, 34, 35, 37, 38

**FT** Fourier Transform. 15–17, 50, 53, 54

**iDTFT** Inverse Discrete Time Fourier Transform. 58, 59

**IIR** Infinite Impulse Response. ii, iii, 34, 35, 37, 38

**LTI** Linear Time-Invariant. i, ii, 5, 30–32, 34, 39, 42, 43

**ROC** Region of Convergence. iii, 39–41, 44, 45

## Literatur

- [1] J. Proakis und D. Manolakis. *Digital Signal Processing*. Pearson Deutschland, 2013. URL: <https://elibrary.pearson.de/book/99.150005/9781292038162> (siehe S. 7, 13, 18, 21, 30, 37, 40, 42, 44).
- [2] T. E. Oliphant. *A guide to NumPy*. Trelgol Publishing USA, 2006 (siehe S. 21).