Definition der Determinantenfunktionen

Definition (12.2)

Eine Abbildung $d: \mathcal{M}_{n,K} \to K$ bezeichnet man als Determinantenfunktion, wenn sie, aufgefasst als Abbildung auf $(K^n)^n$, multilinear und alternierend ist und außerdem $d(E^{(n)}) = 1$ gilt, wobei $E^{(n)}$ die Einheitsmatrix bezeichnet.

Das Signum einer Permutation

Definition (12.7)

Sei $\sigma \in S_n$ ein beliebiges Element. Eine zweielementige Teilmenge $\{i,j\}$ von M_n wird Fehlstand von σ genannt, wenn i < j, aber $\sigma(i) > \sigma(j)$ gilt. Ist $k \in \mathbb{N}_0$ die Anzahl der Fehlstände von σ , dann nennt man $\mathrm{sgn}(\sigma) = (-1)^k$ das Signum oder Vorzeichen der Permutation.

Berechnung des Signums

Satz (12.12)

- (i) Ist τ eine Transposition, dann gilt $sgn(\tau) = -1$.
- (ii) Ist σ als Produkt von r Transpositionen darstellbar, dann gilt $\operatorname{sgn}(\sigma) = (-1)^r$.

Zur Eindeutigkeit der Determinantenfunktion

Folgerung (12.13)

Sei $d: \mathcal{M}_{n,K} \to K$ eine Determinantenfunktion. Dann gilt

$$d(P_{\sigma}) = \operatorname{sgn}(\sigma)$$
 für alle $\sigma \in S_n$.

Folgerung (12.14)

Sei $d: \mathcal{M}_{n,K} \to K$ eine Determinantenfunktion und $A = (a_{ii}) \in \mathcal{M}_{n,K}$. Dann gilt

$$d(A) = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \dots a_{n\sigma(n)}.$$

Definition der Determinante

Definition (12.15)

Sei $A=(a_{ij})_{n\in\mathbb{N}}\in \mathscr{M}_{n,K}$. Dann nennen wir

$$\det(A) = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} ... a_{n\sigma(n)}$$

die Determinante der Matrix A.

Man bezeichnet die Summe rechts als Leibniz-Formel für die Determinante. Ein wichtiger Spezial ist die Sarrus-Regel für n=3. Zu beachten: Das Analogon zur Sarrus-Regel für n=4 bestehend aus acht Summanden ist falsch.

· Leibniz-Formel für n=3 (Sarras-Regel) B ist Sz = 1 id, (12), (13), (23), 3, 7 7 mit Sei A & M3, K A = (a, j). Dama gilt del (A) = \(\sum_{\rm p} \) \(\alpha_{\rm p} \) \ sym(id) an arzars + sym(3) arzar azzar azzar + Squ(t) a, tri) a 2 (2) as tris) + you ((12)) a 12 a 21 a 33 + squ((13)) a,3 a22 a31 + squ((23)) a11 a23 a32 (sqn (id) = 1, sqn((12)) = sqn((13)) = sqn((23)) = -1

$$(39n(d) = 1, 99n((12)) = 9n((13)) = 39n((23)) = -1$$

$$(123) = (123) = (12)(123) = (12)(23) = 39n(3) = 1$$

$$(132) = (123) = (13)(123) = (13)(123) = 39n(5) = 1$$

$$= 3 + (13) = (13)(123) = (13)(123) = 39n(5) = 1$$

$$= 3 + (13) = (13)(123) = (13)(123) = 39n(5) = 1$$

$$= 3 + (13) = (13)(123) = (13)(123) = 39n(5) = 1$$

$$= 3 + (13) = (13)(123) = 39n(5) = 1$$

$$= 3 + (13)(123) = 39n(5)$$

Die alternierende Gruppe

Proposition (12.16)

Sei $A_n = \{ \sigma \in S_n \mid \operatorname{sgn}(\sigma) = 1 \}$ und $\tau \in S_n$ ein beliebiges Element mit $\operatorname{sgn}(\tau) = -1$.

- Dann ist durch $S_n = A_n \cup (A_n \circ \tau)$ mit $A_n \circ \tau = \{\sigma \circ \tau \mid \sigma \in A_n\}$ eine Darstellung von S_n als disjunkte Vereinigung gegeben.
- Zwischen A_n und $A_n \circ \tau$ ist durch $\sigma \mapsto \sigma \circ \tau$ eine Bijektion definiert.

Man nennt A_n die alternierende Gruppe. Aus der Proposition folgt $|A_n| = \frac{1}{2}|S_n| = \frac{1}{2}n!$.

Beveis un Prop. 12.6 ggs neN, TESn wit sign(t)=-1 (= n = 2) ZZ (1) Sn=AnUAnot lii) Ann Anot = 8 (iii) o An - Anot, 2 12 30 T is byether EN! " ?" blow much Del " 5" Ser PESn. 1 Fall squ(p)=1 = pEAn > pEAn Aret 2 Fall: Sym (P) = -1 Soi is = Dot-1. Dam qu'Ch $Sgn(3) = Sgn(p) Sgn(t^{-1}) = Sgn(p) Sgn(t) = (-1)(-1)$

=1 -> BEA. -> P=Bote Axot zuli) Fir alle pe Anot geld syn(p) = -1, denn: PE Anot Ang a E Ann Anot => squ(a)=1 and squ(a)=-1 y Zulin) Sei Y: Anot -> Sn grandwort (3) = 30 t frie = 74 ist Ale Anot - An Hackn. (400)(a) =

Zur Existenz von Determinantenfunktionen

Satz (12.17)

Für jedes $n \in \mathbb{N}$ ist det : $\mathcal{M}_{n,K} \to K$ eine Determinantenfunktion.

Benners con Satz 12 17:
gg: det: Mn. K = K, A = (aix) ->
5 = sqn(=) TT = = = = = = = = = = = = = = = = =
Die Pet det ist (i) multilineer (ii) alternie-
rend (iii) normied, d. h det (En) = 1
(Sig) =
dof (En) = \(\sigma \sigma \) \(\sigma \)
Set $3 \in S_n \setminus \{id\}$ and $i \in M_n$ with $J(i) \neq i$. $S_i : S_i = 0 \Rightarrow \prod_{i \in S_i \in S_i} = 0$

=> det (En) = Squ (id) TT Shk = zuli) Seren A = (aij), B = (bij) in Mn, K longeg, anserdam i EMn, i ett. Setze Lorans, dass B ans Adadwich entsteht, dass Ser die i-te Zeile von A mit 1 hultiplizant word. Mn in aberprifer det (B) = 2 det (A) A $det(B) = \sum_{\sigma \in S_n} sgn(\sigma) \prod_{k=1}^n l_k \sigma(k) =$ ai. 5 squid) lier, TT leader LDd in A.B. Z squ(à) (Aaidii)) TT akolk) BESN

Zuli) Sei A = (aij) & Mnx ind kle Mn mit k< 1 and ak. = a1. 239 det (A) = 0 Prop. 12.16 -> 7 dispulse Zoolegung Sn = An Ano (kl) = det (A) = 5 sqn(0) Tako(1) = Sean a i=1 didio + Searly () (aight = 5 TT a(d() - 5 TT a(0 (L))() Sei de An Wan wit zangen bonnon, dass die Rodullte

0 E An 1-1 $\prod_{i=1}^{n} \alpha_{i \leq n} = \prod_{i=1}^{n} \alpha_{i} \left(\sigma_{0} \left(\geq_{i} \right) \right)_{(i)} \operatorname{grid}, \operatorname{dann folgh} \operatorname{det} \left(A \right) = 0.$ $\prod_{i=1}^{n} \alpha_{i (\partial \circ (k \circ))(i)} = \alpha_{k (\partial \circ (k \circ))(k)} \alpha_{i (\partial \circ (k \circ))(i)} \prod_{i \neq k, i} \alpha_{i (\partial \circ (k \circ))(i)}$

Rechenregeln für Determinanten

Satz (12.18)

Man bezeichnet eine Matrix $A=(a_{ij})\in \mathcal{M}_{n,K}$ als obere Dreiecksmatrix, wenn $a_{ij}=0$ für alle $i,j\in\{1,...,n\}$ mit i>j erfüllt ist. Für jede Matrix dieser Form gilt

$$\det(A) = a_{11} \cdot a_{22} \cdot \dots \cdot a_{nn}.$$

Satz (12.19)

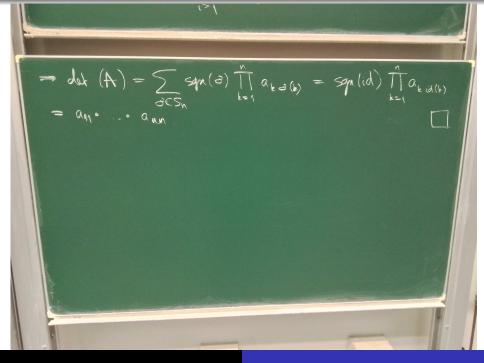
Für alle $A \in \mathcal{M}_{n,K}$ gilt $det(A) = det({}^{t}A)$.

Lemma (12.20)

Ist $T, A \in \mathcal{M}_{n,K}$ und T eine Elementarmatrix, dann gilt

$$det(TA) = det(T) det(A).$$

Beneis ion Satz 12 18: Zeige zunächst: Ist 2 E Sn / hid f., dann geld es ein ke Mn mit 3(k) < k. Ang, 3 + id und 3(k) > k Y ke Mn. Sei ke Mn maximal mil 3(b) > k = 3(3(b)) = 3(b) to now totivistaly was For jedes & E Snihid? existrest also ein k mit 5(b) < k, and well A obox Precedematrix est, folget a 63(6) = 0 and Ta(3(1) = 0.



Verfahren zur Determinantenberechnung

Sei $A \in \mathcal{M}_{n,K}$ vorgegeben.

- (1) Forme A mit Hilfe des Gaußverfahrens in eine Matrix B in Zeilenstufenform um.
- (2) Bestimme anhand der durchgeführten Zeilenumformungen den Faktor $\mu \in K^{\times}$ mit $det(B) = \mu det(A)$.
- (3) Berechne det(B) durch Multiplikation der Diagonalelemente $b_{11},...,b_{nn}$ von B.

Das Endergebnis der Rechnung ist dann $det(A) = \mu^{-1} det(B)$.

Bespiel fris ene Detominantenberechnung gan Brefahren

(-1)
$$|10| > 7$$

 $|01| > 12$
 $|00| > 12$
 $|00| > 12$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$
 $|00| > 13$