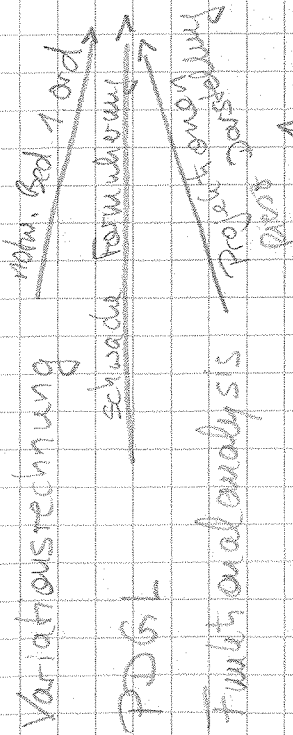


Numerik partieller DGL II - FEM

Struktur von Vorlesung und Übung



Vorbereitung: Genauigkeit

Finde $u \in V$: $a(u, v) = b(v)$ für alle $v \in V$

↓ Diskretisierung

Finde $u_h \in V_h$: $a_h(u_h, v_h) = b_h(v_h)$ für alle $v_h \in V_h$

↓ Spezielle Wahl von V_h

FEM

Vorbereitung: Lösbarkeit Genauigkeit

Übungen: verschiedene Beispiele

Übungen: operatorentheoretische Umkehrung aller Komponenten

Kapitel 1: FEM-Objekte

Welche Objekte werden für eine FEM-Realisierung typischerweise benötigt?

1.1 Formen und Vektoren

Aufgabenstellung: Finde $u \in V_h$ so dass $a(u, v) = b(v)$ für alle $v \in V_h$

- offensichtlich benötigte Objekte: V_h endlich-dimensionaler K -VR ($K \in \{\mathbb{C}, \mathbb{R}\}$)
- Element von V_h
- $a: V_h \times V_h \rightarrow K$ bilinear
- $b: V_h \rightarrow K$ linear

naheliegende Beschreibung der Objekte:

V_h : Auswahl einer Urbasis $B = (\varphi_1, \dots, \varphi_n)$

Element von V_h : Koordinatenspalte $\in K^{n \times 1}$ bezüglich B

a : Koordinatendarstellung bezüglich B (Gewichtsmatrix $\in K^{n \times n}$ im SP auf $K^{n \times n}$)

b : Koordinatendarstellung $\in K^{1 \times n}$ bezüglich B' (duale Basis)

Umsetzung von mathematischen Objekten in Form von Klassen

```
classdef basis  
    ↓ Klassenname  
    ↓ Klassenbeschreibung  
end
```

```
classdef vector  
    {  
end
```

Entscheidende Frage ist nicht: "wie programmiere ich eine Basis/einen Vektor?", sondern "was soll eine Basis/ein Vektor können?"

(Philosophisch: die Frage "was ist ein Vektor?" beantworten wir letztlich mit einer Liste von Fähigkeiten / Regeln die Vektoren haben / erfüllen)

Fähigkeiten werden durch Funktionen in der Klassenbeschreibung programmiert

sog Methoden

Beispiel: Fähigkeiten einer Basis B

- beantwortet Frage: welche Dimension hast du? Antwort: B , dim
- beantwortet Frage: Bist du identisch mit anderer Basis E ? Antwort: B, gleich (E)
- beantwortet Frage: Unterscheidet du dich von einer anderen Basis E ? Antwort: B, ungleich (E)

mit einer Basis B

wollen wir Vektoren definieren, z.B. so

$u = \text{vector}(B, [0, 1, 1])$

man sagt: u ist eine Instanz (ein konkretes Objekt) der Klasse `vector`

Koordinaten bzgl. Basis B

$v = \text{vector}(B, [2, 1, 1])$

Fähigkeiten eines Vektors u :

- hat additiven Inversen Vektor: u . `invers(u)` alternativer Aufruf
- kann mit passendem Vektor v addiert werden: u . `plus(v)` alternativ `plus(u, v)`
- etc.

Programmierung von Methoden:

classdef vector

methods

```
function v = vector(bas, coo)
    %
end
```

spezielle Methode "Konstruktors"

mit Methodenname = Klassenname zum Konstruieren konkreter Objekte

↳ hat immer Typ der Klasse (hier vector)

```
function w = plus(u, v)
    %
end
```

```
function w = invers(u)
    %
end
```

end

end

klar: das konkrete vector-Objekt muss sich seine Basis und Koordinaten merken ...

allgemein benötigten Klassen oft Daten um die Methoden bereit zu stellen

sog Eigenschaften (properties)

classdef vector

properties (Access = private)

B % Basis

C % Koordinaten

end

methods

{

end

end

— Daten können außerhalb der Klassendefinition nicht geladen oder gespeichert werden ... Zugriff nur durch

Methoden möglich

Beispiel "Konstruktor"

```
function v = vector ( bas, coo )
```

```
if ~ isa ( bas, 'basis' )
```

```
error ( 'First argument must be a basis.' );
```

```
end
```

```
if ~ isnumeric ( coo )
```

```
error ( 'Coordinates (2nd arg) must be of numeric type.' );
```

```
end
```

```
if numel ( coo ) ~= bas. dim
```

```
error ( 'Coordinate vector has wrong dimension.' );
```

```
end
```

```
v. B = bas;
```

```
v.c = reshape ( coo, bas. dim, 1 );
```

```
end
```

Beispiel: display

Jede Klasse hat automatisch eine display Methode, die aufgerufen wird, wenn ein Objekt der Klasse als Ergebnis in der Konsole dargestellt wird

Diese Methode kann man neu programmieren (überladen)

```
function display(this)
```

```
  fprintf('Coordinates w.r.t. '),
```

```
  this.B % display Funktion der Basis aufrufen
```

```
  C = this.c % display Funktion des Vektors this.c aufrufen
```

```
end
```


Beispiel: plus

```
function w = plus(u, v)
```

```
if ~ isa(u, 'vector') || ~ isa(v, 'vector') || u.B ~ = v.B  
    error('Vectoraddition not possible');  
end
```

```
w = vector(u.B, u.C + v.C);  
end
```

Besonderheit des Methodennamens 'plus'

statt `u.plus(v)` oder `plus(u, v)` kann man auch `u+v` schreiben
(man sagt der `+` Operator ist überladen)

weitere überladbare Operatoren: `=` `eq`

`~` `ne`

`-` `uminus` (als Vorzeichen)

`*` `mtimes`

(komplette Liste ps doc - search)

Stichwort Overloading

(vorläufig) Realisation von basis

```
properties ( Accen = private)
```

```
id  
end
```

```
properties ( SetAccen = private)
```

```
dim  
end
```

```
methods
```

```
function B = basis ( d)
```

```
if ~ isnumeric(d) || d <= 0 || d ~= floor(d)
```

```
error('Dimension must be a positive integer.');
```

```
end
```

```
B.dim = d;
```

```
B.id = d;
```

```
end
```

```
function display(this)
```

```
fprintf('Basis %d \n', this.id);
```

```
end
```

↙ nur Schreibzugriff von außen verboten, Lesezugriff erlaubt

```
function o = eq(this, B)
```

```
    b = isa(B, 'basis') && B.id == this.id;
```

```
end
```

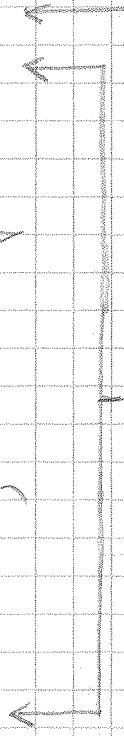
```
function b = ne(this, B)
```

```
    b = ~ (this == B);
```

```
end
```

```
end
```

entsprechende Realisierung weiterer Methoden von vector
und von classdef linear Form, classdef bilinear-Form



haben zusätzliche

apply-Methode

zur Anwendung auf Vektoren

mit überladene

-Methode

$U = A \setminus B$ ist Lösung von \exists finde zulässiger u , so dass $a \cdot \text{apply}(u, v) = b \cdot \text{apply}(v)$
für alle zulässigen v

Problem: a muss auf Koordinaten von u, v zugreifen können (für apply)
—||— b —||— (für \setminus)
 a muss jeweils auf Basis zugreifen können zur Gültigkeitsprüfung

Ausweg 1: nur Schreibzugriff auf B, c einschränken (SetAccess = private)

Ausweg 2: Gemeinsamkeit "Basisdarstellung" als Oberklasse programmieren

```
class def basisRepresentation
```

```
  properties (Set Access = private, Get Access = protected)
```

```
  B
```

```
  c
```

```
end
```

```
methods
```

```
function y = basisRepresentation(bas, coo)
```

```
  Konvertierung von vector: Überprüfung ob bas basis und coo numerisch (mit evtl Fehlermeldung)
```

```
  bR.B = bas,
```

```
  % Achtung c kann bei gleicher Basis Spaltenvektor, Zeilenvektor, Matrix
```

```
  % Tensor, ... sum
```

```
  % Überprüfung ob coo zulässig ist kann nicht hier entschieden werden
```

```
  % sondern nur durch Methode der jeweils spezielleren Version der Klasse
```

```
  C = bR.checkedCoordinates(coo);
```

```
  if isempty(C)
```

```
    error('Coordinates not admissible.');
```

```
  end
```

abgeleitete Klassen können

Eigenschaften lesen

OR.C = G;

end

function display (this)

wie bei vector

end

end

von Klassen mit abstrakten Methoden können keine Objekte erzeugt werden, abstrakte Methoden können in abgeleiteten Klassen implementiert werden.

methods (Abstract, Access = protected)

C = checkedCoordinates (this, coo);

end

end

Änderung von vector: \swarrow vector ist abgeleitet von basisRepresentation (Elternklasse)

und erbt dadurch Eigenschaften / Methoden

classdef vector < basisRepresentation

methods

function

v = vector (bos, coo)

v @ basisRepresentation (bos, coo);

end

\swarrow Aufruf des Konstruktors der Elternklasse

1.2. Triangulierung

Im FEM-Fall ist $V_h \in F(\Omega_h, K) \leftarrow$ Funktionen $\Omega_h \rightarrow K$

\uparrow
 $\emptyset \neq \Omega_h \subset \mathbb{R}^d$ beschrieben durch Triangulierung

Definition 1.1: Eine Typel $T = (T_1, \dots, T_M)$ von abgeschlossenen Polytopen $T_i \subset \mathbb{R}^d$

heißt Triangulierung, wenn $T_i \cap T_j = \emptyset$ $i \neq j$.

Die Menge $\Omega = \left(\bigcup_{i=1}^M T_i \right)^\circ$ wird (durch T) triangulierte Menge genannt

T heißt mit affinen Transformationen erzeugt, wenn es ein

Referenzpolytop $T_{ref} \subset \mathbb{R}^d$ gibt und invertierbare affine Transformationen

$F_j: \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}^d$ so dass $T_j = F_j(T_{ref})$ $j=1, \dots, M$.

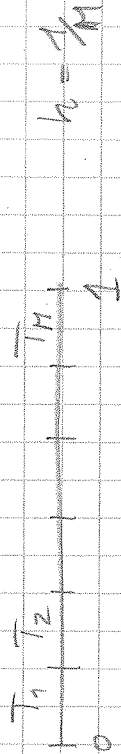
Beispiel: 1D

$$T_{ref} = [0, 1]$$

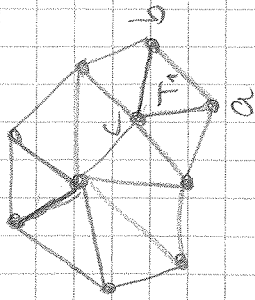
$$F_j(s) = h(s+1)$$

$$T_j = [h_j, h_{j+1}]$$

$$\Omega = (0, 1)$$



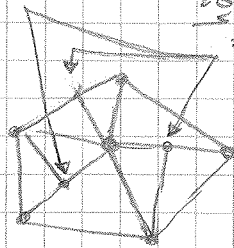
2D



$$T_{ref} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$F_1(s) = a + (b-a)c-a)s$$

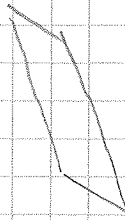
"Dreiecksgitter"



sog. "hängende" Knoten



$F_j \rightarrow$

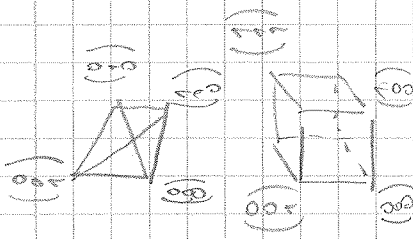


affin erzeugt

"Parallelogramm gitter"

an dices Reftaus polytop :

3D: Referenzpolytope



"Tetraedergitter"

"Spiegelgitter"

Umkehrung
classdef
clandef
polytope
affine Triangulation

Methoden ergeben sich durch Anforderungen an Klassen (später)

Simplex abgeleitet von polytope: $\text{simplex}(d) = \{x \in \mathbb{R}^d \mid x_i \geq 0, \sum_{i=1}^d x_i \leq 1\}$

cube abgeleitet von polytope: $\text{cube}(d) = \{x \in \mathbb{R}^d \mid 0 \leq x_i \leq 1\}$