

# High Performance Computing – Blatt 6

(Präsenzübung 3. Juni 2013)

## Diskussion

- *Finite Elemente:*

- Was ist die schwache Formulierung einer PDE und wie wird sie hergeleitet?  
 Was ist mit schwacher/starker Lösung gemeint?
- Was ist die Idee des Ritz-Galerkin-Verfahrens? Wie kommt man von der unendlich-dimensionalen schwachen Formulierung auf ein numerisch lösbares Problem?
- Wie sieht die Hutbasis aus? Malen Sie ein 1D-Gitter und die zugehörigen Basisfunktionen.
- Was für ein Gleichungssystem muss dann numerisch gelöst werden? Was sind die Unbekannten?
- Zur Behandlung von nicht-homogenen Dirichlet-Randbedingungen, also einem Problem

$$\mathcal{A}(u) = f \quad \text{auf } \Omega,$$

$$u = g \quad \text{auf } \Gamma_D,$$

mit  $g \neq 0$  und linearem Operator  $\mathcal{A}$ , führt man normalerweise eine Homogenisierung durch: Wir lösen das Problem für  $\tilde{u} = u - g$ , also

$$\mathcal{A}(\tilde{u}) = f \quad \text{auf } \Omega,$$

$$\tilde{u} = 0 \quad \text{auf } \Gamma_D.$$

Wie verändert sich dadurch das zu lösende Gleichungssystem? Wie kann man aus  $\tilde{u}$  die gewünschte Lösung  $u$  wieder rekonstruieren?

- *Vorbereitung Aufgabe 1:*

- Lesen Sie die Aufgabenstellung und die Hinweise durch (!!)
- Schauen Sie sich die einzelnen Klassen an und versuchen Sie, zu verstehen, was wofür zuständig ist (also warum die Aufteilung so ist, wie sie ist).
- Notieren Sie Ihre Fragen, die sich dabei ergeben!

- *Vorbereitung Aufgabe 2:*

- Lesen Sie das beschriebene Vorgehen durch (!!)
- Welche Längen haben jeweils die lokalen Vektoren?
- Wie kann das kleine Tridiagonalsystem (Schritt 5) auf jedem Prozessor assembliert werden? Welche Datenstrukturen braucht man dafür?

## Aufgabe 1: FEM 1D (seriell)

Solve the 1D Poisson problem

$$\begin{aligned} -u_{xx} &= f(x) \quad \text{on } \Omega = (0, 1), \\ u(0) &= g_0, \quad u(1) = g_1. \end{aligned}$$

using linear Lagrangian Finite Elements (the “hat basis”). On the homepage, you find files for the following classes:

- **EllipticFEM1D**: Contains the finite element structures, i.e. the 1D mesh, the solution vector, information about the Dirichlet boundaries etc. Also has a reference to a class that provides the PDE which we want to solve.
- **PDE1D**: The (abstract) class for a PDE problem which we want to solve. This is nothing but an interface, specifying what a PDE problem class should look like. There can never be an object of this class, but we can derive different classes for different PDEs from this one. The abstract function `assemble_on_element` has to be implemented in each of these derived classes, so that it is guaranteed that this function always exists.
- **Poisson1D**: One example of a concrete PDE problem. This class provides the assembly of the Laplace operator on a given finite element (here in 1D specified by the interval boundaries  $x_i, x_{i+1}$ ). It requires function pointers describing the parameters of the PDE:  $f$  for the right hand side and  $g$  for the Dirichlet boundaries (with  $g(0) = g_0, g(1) = g_1$ ).

Moreover, you find a file `test_fem1d.cpp` that uses the above classes to set up a Poisson problem and solve this PDE.

Implement the missing function implementations:

- **Poisson1D::assemble\_on\_element(...)**: Computes the contributions to **A** and **F** for one single element (i.e.  $A^{(k)}, b^{(k)}$ , see hints below). These entries can be computed by hand (see lecture notes).
- **EllipticFEM1D::assemble()**: Loops over all elements of the mesh, calls the function `assemble_on_element(...)` for each element and adds the results into the correct positions of the stiffness matrix **A** and the right hand side vector **F**. Also handles the modifications of both **F** and the solution vector **solution** for (non-homogeneous) Dirichlet boundary conditions.

Solve the problem for  $f(x) = 1, g_0 = g_1 = 0$ , as well as for  $f(x) = 1, g(x) = -\frac{1}{2}x$  (with solution  $u(x) = -\frac{1}{2}x^2$ ). Plot your solutions  $u$ .

**Hints:**

- **Element-wise assembly**: Each entry  $A_{i,j}, i, j = 1, \dots, N$ , in the stiffness matrix  $A_h$  can be decomposed into the contributions on the individual elements (intervals in 1D):

$$A_{i,j} = \int_0^1 \nabla \psi_i(x) \cdot \nabla \psi_j(x) dx = \sum_{k=0}^N \int_{x_k}^{x_{k+1}} \nabla \psi_i(x) \cdot \nabla \psi_j(x) dx =: \sum_{k=0}^N A_{i,j}^{(k)}.$$

As  $A_{i,j}^{(k)} \neq 0$  only for  $i,j \in \{k, k+1\}$ , we have to assemble on each interval only the  $2 \times 2$ -matrix  $A^{(k)} := \begin{pmatrix} A_{k,k}^{(k)} & A_{k,k+1}^{(k)} \\ A_{k+1,k}^{(k)} & A_{k+1,k+1}^{(k)} \end{pmatrix}$ , which can be done “by hand” (cf. lecture).

Therefore, we can assemble  $A_h$  by once looping over all intervals, calculating the individual contributions  $A^{(k)}$  and adding them to the corresponding entries in the global stiffness matrix  $A_h$ .

- **Assembly of right-hand side:** As for the stiffness matrix, we perform an element-wise assembly for each entry:

$$(f, \psi_i)_0 = \int_0^1 f(x) \psi_i(x) dx = \sum_{k=0}^N \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x) \psi_i(x) dx =: \sum_{k=0}^N b_i^{(k)}, \quad i = 1, \dots, N.$$

We use the trapezoidal rule to approximate the integrals:  $b_i^{(k)} = \frac{f(x_k)\psi_i(x_k) + f(x_{k+1})\psi_i(x_{k+1})}{2}(x_{k+1} - x_k)$ . Again, on each interval, we only have to compute the vector  $b^{(k)} := (b_k^{(k)}, b_{k+1}^{(k)})^T$ , which is easily done using the nodal structure of our basis.

- **Dirichlet boundary conditions:** In order to homogenize the problem, we choose a function  $g \in S_h$  as  $g = g_0\psi_0 + g_1\psi_{N+1}$ . Then  $g(0) = g_0$ ,  $g(1) = g_1$ . The homogeneous equation system  $Lw = f - Lg$  then reads in the discrete space

$$\sum_{j=1}^N u_j a(\psi_j, \psi_i) = (f, \psi_i)_0 - [g_0 a(\psi_0, \psi_i) - g_1 a(\psi_{N+1}, \psi_i)], \quad i = 1, \dots, N,$$

and  $u_h := \sum_{j=1}^N u_j \psi_j + g$  is a solution of the original boundary value problem. Note that most additional terms  $g_0 a(\psi_0, \psi_i)$ ,  $g_1 a(\psi_{N+1}, \psi_i)$  on the right hand side are zero. Which ones are not?

- **Data structures I (Mesh):** The linear system itself is only solved for the unknown coefficients  $u_j$ ,  $j = 1, \dots, N$  (the so-called *degrees of freedom*). However, we want a solution representation for **all** mesh points  $\{x_0, \dots, x_{N+1}\}$ , including the boundary. The easiest solution (which avoids unnecessary copy operations or separate structures for inner and boundary values) is to just assemble a system of size  $(N+1) \times (N+1)$  and fill the rows and columns corresponding to Dirichlet boundary points with zeros.

For our cg-solver, this causes no problem at all. Note, however, that one usually sets the diagonal entries  $A_{i,i} = 1$  in the Dirichlet rows/columns, so that the matrix has full rank. This is important for some solvers and most preconditioners.

- **Data structures II (Matrix and Vector classes):** In the material, you’ll find a folder *LinearAlgebra* containing matrix and vector classes which we’ll be using for the rest of the semester. Inside this folder, call `make` once to generate the library `linAlg` to which we can then link our programs.

- **Compilation:** This code is still completely serial, so we don’t need MPI. But we have to link against the library *LinAlg*, so that the compilation command looks as follows:

```
g++ -Wall -o test_fem1d test_fem1d.cpp ellipticfem1d.cpp poisson1d.cpp
      -L./LinearAlgebra -lLinAlg
```

## Aufgabe 2: FEM 1D (parallel)

Für das Problem aus Aufgabe 1 wollen wir jetzt den parallelen Löser aus der Vorlesung implementieren. Diese Methode löst im Wesentlichen das Gleichungssystem  $\mathbf{Ax} = \mathbf{F}$  mit

$$\mathbf{A} = \left( \begin{array}{ccc|c|c|c} a_0^{(0)} & b_0^{(0)} & & & & \\ c_1^{(0)} & a_1^{(0)} & b_1^{(0)} & & & \\ \ddots & \ddots & \ddots & & & \\ & c_{n_0-1}^{(0)} & a_{n_0-1}^{(0)} & b_{n_0-1}^{(0)} & & \\ \hline & & c_0^{(1)} & a_0^{(1)} & b_0^{(1)} & \\ & & & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & & c_{n_1-1}^{(1)} & a_{n_1-1}^{(1)} & b_{n_1-1}^{(1)} \\ \hline & & & c_0^{(2)} & a_0^{(2)} & b_0^{(2)} \\ & & & & \ddots & \ddots \\ & & & & c_{n_2-2}^{(2)} & a_{n_2-2}^{(2)} & b_{n_2-2}^{(2)} \\ & & & & c_{n_2-1}^{(2)} & a_{n_2-1}^{(2)} & b_{n_2-1}^{(2)} \end{array} \right)$$

durch eine Faktorisierung  $\mathbf{A} = \mathbf{LU} = \mathbf{LVW}$ . Zur einfacheren Darstellung ist hier alles für  $n_{\text{procs}} = 3$  Prozesse dargestellt.

Diese Matrizen haben die folgende Form (und Notation):

$$\mathbf{L} = \left( \begin{array}{cc|c|c|c} 1 & & & & \\ l_1^{(0)} & 1 & & & \\ \ddots & \ddots & & & \\ & l_{n_0-1}^{(0)} & 1 & & \\ \hline & & 1 & & \\ & & l_1^{(1)} & \ddots & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & l_{n_1-1}^{(1)} & 1 & \\ \hline & & & 1 & \\ & & & l_1^{(2)} & \ddots \\ & & & \ddots & \ddots \\ & & & l_{n_2-1}^{(2)} & 1 \end{array} \right)$$

$$\mathbf{U} = \left( \begin{array}{ccc|c|c|c} d_0^{(0)} & u_0^{(0)} & & & & \\ d_1^{(0)} & u_1^{(0)} & & & & \\ \ddots & \ddots & & & & \\ & d_{n_0-1}^{(0)} & u_{n_0-1}^{(0)} & & & \\ \hline & f_0^{(1)} & d_0^{(1)} & u_0^{(1)} & & \\ & \vdots & & \ddots & \ddots & \\ & f_{n_1-1}^{(1)} & d_{n_1-1}^{(1)} & u_{n_1-1}^{(1)} & & \\ \hline & & f_0^{(2)} & d_0^{(2)} & u_0^{(2)} & \\ & & & \vdots & & \ddots \\ & & & & d_{n_2-2}^{(2)} & u_{n_2-2}^{(2)} \\ & & & & d_{n_2-1}^{(2)} & u_{n_2-1}^{(2)} \end{array} \right)$$

$$\mathbf{V} = \left( \begin{array}{c|c|c|c} 1 & \frac{u_0^{(0)}}{d_1^{(0)}} & & \\ \ddots & \ddots & & \\ 1 & \frac{u_{n_0-3}^{(0)}}{d_{n_0-2}^{(0)}} & & \\ 1 & & & \\ \hline 1 & \frac{u_{n_0-1}^{(0)}}{d_0^{(1)}} & & \\ & 1 & \frac{u_0^{(1)}}{d_1^{(1)}} & \\ & & \ddots & \\ & & 1 & \frac{u_{n_1-3}^{(1)}}{d_{n_1-2}^{(1)}} \\ & & & 1 \\ \hline & & 1 & \frac{u_{n_1-1}^{(1)}}{d_0^{(2)}} \\ & & & 1 & \frac{u_0^{(2)}}{d_1^{(2)}} \\ & & & & \ddots \\ & & & & 1 & \frac{u_{n_2-3}^{(1)}}{d_{n_2-2}^{(1)}} \\ & & & & & 1 \end{array} \right)$$

$$\mathbf{W} = \left( \begin{array}{c|c|c|c} d_0^{(0)} & g_0^{(0)} & & \\ d_1^{(0)} & \vdots & & \\ \ddots & g_{n_0-2}^{(0)} & & \\ \hline \tilde{d}_{n_0-1}^{(0)} & f_0^{(1)} & d_0^{(1)} & g_{n_1-1}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \tilde{f}_{n_1-1}^{(1)} & \tilde{d}_{n_1-2}^{(1)} & g_{n_1-2}^{(1)} \\ \hline \tilde{d}_{n_1-1}^{(1)} & f_0^{(2)} & d_0^{(2)} & g_{n_2-1}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \tilde{f}_{n_2-1}^{(2)} & \tilde{d}_{n_2-2}^{(2)} & g_{n_2-2}^{(2)} \\ & & & d_{n_2-1}^{(2)} \end{array} \right)$$

Das Vorgehen ist nun wie folgt:

0. Assembliere Matrix  $\mathbf{A}$  und rechte Seite  $\mathbf{F}$  in Prozess 0 und verschicke die entsprechenden Zeilen an alle anderen Prozesse.
1. Berechne  $\mathbf{A} = \mathbf{LU}$ , also die lokalen Vektoren  $l^{(k)}$ ,  $d^{(k)}$ ,  $u^{(k)}$  und  $f^{(k)}$  für alle Prozesse  $k = 0, \dots, n_{\text{procs}}$ . Hierfür ist keine Kommunikation erforderlich. Durch einfachen Koeffizienten-Vergleich erhält man die Rekursionsformeln

$u_0 = b_0$ ,  $d_0 = a_0$ ,  $f_0 = c_0$ .  
**for**  $i = 1, \dots, n_k - 1$  **do**  
 $l_i = \frac{c_i}{d_{i-1}}$ ,  $u_i = b_i$ ,  $d_i = a_i - u_{i-1}l_i$ ,  $f_i = -f_{i-1}l_i$ .  
**end for**

2. Berechne  $\mathbf{U} = \mathbf{V}\mathbf{W}$ , also die lokalen Vektoren  $\tilde{f}^{(k)}, g^{(k)}$  für  $k = 0, \dots, n_{\text{procs}}$  und die Einträge  $\tilde{d}_{n_k-1}^{(k)}$  für  $k < n_{\text{procs}}$ .

Dabei können zunächst alle Einträge von  $\tilde{f}^{(k)}$  und alle bis auf den letzten Eintrag von  $g^{(k)}$  ohne Kommunikation berechnet werden:

```

 $\tilde{f}_{n_k-1} = f_{n_k-1}, \tilde{f}_{n_k-2} = f_{n_k-2}, g_{n_k-2} = u_{n_k-1}.$ 
for  $i = n_k - 3, \dots, 0$  do
     $\tilde{f}_i = f_i - \frac{u_i \tilde{f}_{i+1}}{d_{i+1}}, g_i = -\frac{u_i g_{i+1}}{d_{i+1}}.$ 
end for
```

Um die letzte Zeile in die richtige Form zu bringen (also  $u_{n_k-1}^{(k)}$  zu eliminieren), muss allerdings kommuniziert werden:

```

if  $k > 0$  then
    Schicke  $d_0$  und  $\tilde{f}_0$  an Prozess  $k - 1$ .
    Empfange  $u_{\text{recv}}$  von Prozess  $k - 1$ .
    Berechne  $g_{n_k-1} = -\frac{g_0}{d_0} \cdot u_{\text{recv}}.$ 
end if
if  $k < n_{\text{procs}}$  then
    Schicke  $u_{n_k-1}$  an Prozess  $k + 1$ .
    Empfange  $d_{\text{recv}}$  und  $f_{\text{recv}}$  von Prozess  $k + 1$ .
    Berechne  $\tilde{d}_{n_k-1} = d_{n_k-1} - \frac{f_{\text{recv}}}{d_{\text{recv}}} \cdot u_{n_k-1}.$ 
end if
```

3. Löse  $\mathbf{Ly} = \mathbf{F}$  durch Vorwärtseinsetzen, hierfür ist keine Kommunikation notwendig.

4. Löse  $\mathbf{Vz} = \mathbf{y}$  durch Rückwärtseinsetzen. Ohne Kommunikation kann man dabei  $z_{n_k-2}^{(k)}, \dots, z_0^{(k)}$  berechnen. Für die Berechnung von  $z_{n_k-1}^{(k)}$  muss noch mit dem nachfolgenden Prozess  $k + 1$  kommuniziert werden, um  $z_0^{(k+1)}$  zu erhalten.

5. Löse  $\mathbf{Wx} = \mathbf{z}$ . Dazu muss erst das kleine Tridiagonal-System

$$\begin{pmatrix} \tilde{d}_{n_0-1}^{(0)} & g_{n_1-1}^{(1)} \\ \tilde{f}_{n_1-1}^{(1)} & \tilde{d}_{n_1-1}^{(1)} & g_{n_2-1}^{(2)} \\ & \tilde{f}_{n_2-1}^{(2)} & \tilde{d}_{n_2-1}^{(2)} \end{pmatrix} x = \begin{pmatrix} z_{n_0-1}^{(0)} \\ z_{n_1-1}^{(1)} \\ z_{n_2-1}^{(2)} \end{pmatrix}$$

auf jedem Prozessor assembliert und gelöst werden. Zum Lösen steht der Solver  
**void solveTridiag(Vector &ldiag, Vector &diag, Vector &udiaq,  
Vector &x, Vector &b);**  
zur Verfügung.

Danach können die restlichen Einträge von  $\mathbf{x}$  durch Rückwärts-Substitutionen lokal auf jedem Prozess berechnet werden (Achtung: Hier muss man zwischen Prozess 0 und den anderen Prozessen unterscheiden).

6. Zum Schluss müssen noch die lokalen Lösungen an Prozess 0 zurückgesendet werden, der sie zusammensetzt und dann auch z.B. in eine Datei ausgibt.

### Aufgabe:

Ergänzen Sie die fehlenden Code-Teile in der Funktion `EllipticFEM1D::solve_parallel()`, um den obigen Algorithmus zu implementieren.

Kompiliert wird mit dem folgenden Befehl:

```
openmpic++ -Wall -o test_fem1d_parallel test_fem1d_parallel.cpp ellipticfem1d.cpp
poisson1d.cpp -L./LinearAlgebra -lLinAlg
```