#### Численные методы

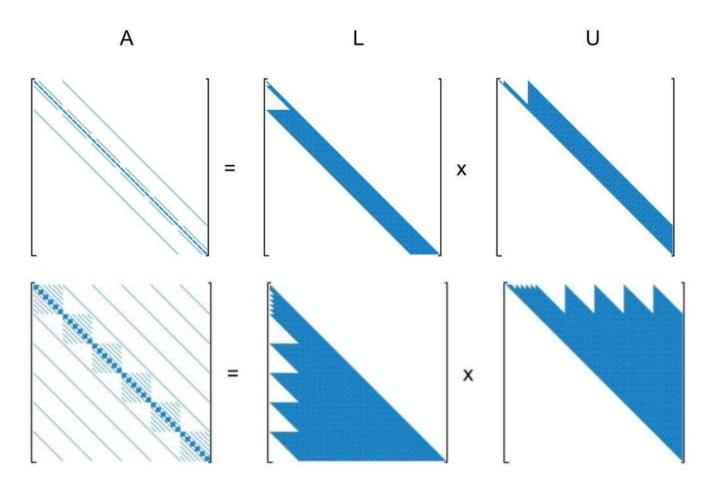
#### Курс «Численные методы»

ВОЛКОВ Василий Михайлович, Минск, БГУ v.volkov@tut.by

#### Лекция 3.

# 1.3 Итерационные методы решения систем ЛАУ.

### Зачем нужны итерационные методы?



Компоненты LU разложения *разреженных* матриц теряют свойство разреженности и вычислительная сложность обращения таких матриц сравнима со случаем обращения полных матриц : **O(N³)** 

S

## Общий вид явного линейного итерационного метода

Для решения системы ЛАУ  $A\mathbf{x} = \mathbf{f}$ 

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = S\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}, \qquad k = 0, 1, 2, \dots$$

**S** – матрица итерационного метода NxN;

 $x^{(k)}$ ,g – векторы.

 $\mathbf{x}^{(0)}$  — начальное приближение

#### Важно чтобы было так:

- 1) последовательность векторов  $\mathbf{x}^{(k)}$  сходится;
- 2) предел данной последовательности является решением рассматриваемой системы уравнений.

### Сходимость итерационного процесса

**Теорема 1.** Пусть  $||S|| \le q < 1$  . Тогда итерационный процесс сходится со скоростью геометрической прогрессии к вектору  $\mathbf{X}$  и для погрешности итерационного метода,  $\delta^{(k)} = \mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}$ , выполняется оценка

 $\|\delta^{(k+1)}\| \leq q^k \|\delta^{(0)}\|$ 

 $\mathbf{x}^{(k+1)} = S\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g},$ 

 $\mathbf{x} = S\mathbf{x} + \mathbf{g},$ 

 $\delta^{(k+1)} = S\delta^{(k)}, \quad \|\delta^{(k+1)}\| \le \|S\| \cdot \|\delta^{(k)}\| \le q \|\delta^{(k)}\|$ 

## Метод простой итерации (МПИ)

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - \tau (A\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{f})$$

Т - итерационный параметр

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = S\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g},$$

$$S = E - \tau A$$
,  $\mathbf{g} = \tau \mathbf{f}$ 

**Теорема 2.** Пусть  $A^T = A > 0$  Тогда МПИ сходится при условии .

$$\tau < 2 \parallel A \parallel^{-1}$$

# Оптимальное значение итерационного параметра. $||S|| \to \min$ .

 $\| \delta^{(k+1)} \| \le q \| \delta^{(k)} \|, \qquad q = \frac{1 - \gamma_1 / \gamma_2}{1 + \gamma_1 / \gamma_2}, \qquad \gamma_1 / \gamma_2 = K_A^{-1}$ 

NB! Если 
$$K_A$$
 велико, то  $q = \frac{1 - K_A^{-1}}{1 + K_A^{-1}} \rightarrow 1.$ 

### Критерий остановки итераций

Для оценки погрешности решения на текущей итерации используется невязка,  $r^{(k)} = A\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{f}$ , при этом

 $\| \delta^{(k)} \| = \| A^{-1} \mathbf{r}^{(k)} \| \le \| A^{-1} \| \| \mathbf{r}^{(k)} \|$ 

Последнее неравенство говорит, что погрешность решения *«пропорциональна невязке»* 

Если рассматривать относительную норму невязки,  $\|\mathbf{r}^{(k)}\|/\|\mathbf{f}\|$ , то  $\|\mathbf{r}^{(0)}\|/\|\mathbf{f}\|=1$  при нулевом начальном приближении. Следовательно, отношение  $\|\mathbf{r}^{(k)}\|/\|\mathbf{f}\|$  характеризует верхнюю границу относительной нормы погрешности  $\|\mathbf{x}^{(k)}\|/\|\mathbf{x}\|$ . В качестве критерия остановки итераций разумно использовать условие  $\|\mathbf{r}^{(k)}\|/\|\mathbf{f}\| \le \varepsilon$ .  $\mathcal{E}$  -- требуемая относительна точность

# Количество итераций для достижения заданной точности

Поскольку  $\|\delta^{(k)}\|/\|x\| \le q^k \le \varepsilon$ , то, логарифмируя последнее неравенство, будем иметь

$$||S||^k \le \varepsilon \implies k \ge \frac{\log \varepsilon}{\log ||S||}$$

При достаточно больших  $K_A$  величину  $\log ||S||$  модно оценить линейным приближением степенного ряда и тогда

$$k \approx 2K_A \left| \log \varepsilon \right|$$

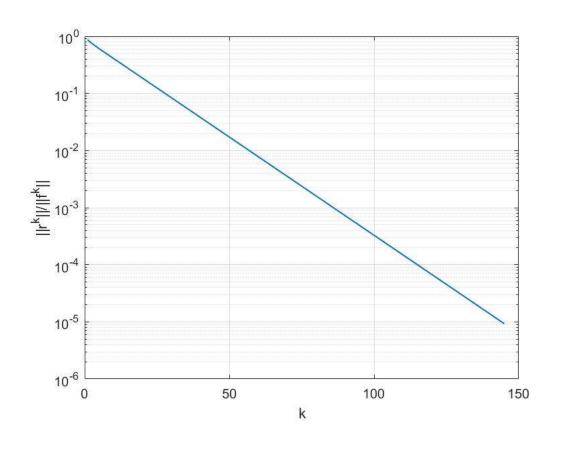
## Реализация МПИ (Matlab)

#### clear

```
n = 7; N = n^2;
% Матрица Пуассона
A = gallery('poisson',n);
% Оптим. Итер. Парам.
s = abs(eig(A));
L1 = min(s); L2 = max(s);
tau = 2/(L1+L2);
% прав. Часть и нач. прибл.
f = ones(N,1); x = zeros(N,1);
r = A*x - f; Eps = 1.e-5;
err = norm(r)/norm(f);
k = 0;
K max = 1000;
```

```
% цикл итерационного метода
while (err > Eps & k < K_max)
    x = x - tau^*r;
     r = A^*x - f:
     err = norm(r)/norm(f);
     k = k+1;
   Err(k) = err;
end
%график убывания погрешн.
semilogy(1:k, Err);
xlabel('k')
ylabel('||r^{k}'||/||f^{k}'||)
grid
```

# Динамика погрешности МПИ



## СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!