// /	\ut	or:	D	ar	nie	: 1	Sz	aı	re	k				
//=	==:	===	==		==	:=	=	==	=	=	=	=	=	=

#### Zawartość folderu z zadaniem:

- main.cpp Kod z rozwiązaniem zadania napisanym w języku C++
- Makefile Do uruchomienia programu main.cpp (Makefile oferuje możliwość uruchomienia programu za pomocą komendy 'make run', usunięcia plików po uruchomieniu programu komendą 'make clean' oraz możliwość utworzenia paczki .tar.gz z zawartością foldera z zadaniem za pomocą komendy 'make tar'
- Opracowanie.pdf Ten dokument z opracowaniem zadania N3
- wykres.gnu Skrypt do programu gnuplot do utworzenia wykresu podanego w opracowaniu
- wykres.png Gotowy wykres, zrobiony przez skrypt wykres.gnu
- wyniki.txt Plik tekstowy z wynikami programu main.cpp

Do zrealizowania zadania wykorzystałem GSL - GNU Scientific Library, w Makefile zawarłem komendy do uruchomienia zadania na swojej maszynie w systemie Ubuntu, w celu uruchomienia zadania na swoim sprzęcie należy w prawidłowy sposób zainstalować bibliotekę GSL oraz zmienić scieżkę INCLUDEPATH1 dla swojej maszyny.

#### Treść Zadania:

#### N3 Zadanie numeryczne

Rozwiązać układ  $(N+1) \times (N+1)$  równań postaci

$$\begin{cases} y_0 &= 1\\ (D_2 y)_n + y_n &= 0, \quad n = 1 \dots (N-1)\\ y_N &= 0, \end{cases}$$
 (1)

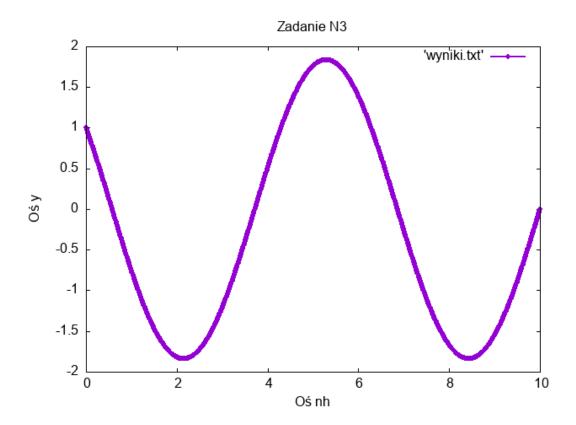
gdzie N = 1000, h = 0.01, a

$$(D_2 y)_n = \frac{y_{n-1} - 2y_n + y_{n+1}}{h^2}. (2)$$

Rozwiązanie przedstawić graficznie  $(nh, y_n)$ .

 $\underline{Uwaga}$ : najważniejsze w rozwiązaniu zadanie będzie dobranie odpowiedniego algorytmu i optymalizacaja (dla bardzo dużego N).

## Rozwiązanie w postaci graficznej:



## Omówienie:

W celu rozwiązania w pierwszej kolejności musimy się skupić na wizualizacji macierzy A, związanej z reprezentacją kolejnych zmiennych yi podanej w postaci równań.

$$\begin{cases} y_0 &= 1\\ (D_2 y)_n + y_n &= 0\,, \quad n = 1 \dots (N-1)\\ y_N &= 0\,, \end{cases}$$

Opracowanie macierzy zaczynam od y0 = 1, następnie podstawiam kolejne wartości zgodnie z powyższym wzorem, nie zapominając o wartości (D2y)n.

$$(D_2y)_n = \frac{y_{n-1} - 2y_n + y_{n+1}}{h^2}.$$

$$y_{0} = 1, y_{1000} = 0, 60 N = 1000$$
Obliozemy privacy wars maceria; 
$$y_{0} = 2y_{1} + y_{2} + y_{1} = \frac{y_{0}}{h^{2}} - \frac{2y_{1} + y_{1} + y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{3}}{h^{2}} + \frac{y_{1}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}} + \frac{y_{2}}{h^{2}}$$

Widzimy zależność dla kolejnych elementów i będziemy otrzymywać takie same wyniki, z tą różnicą, że indeksy będą przesuwane w prawo. Otrzymamy koniec końców macierz w poniższej postaci.

Widzimy, że macierz będzie przyjmowała postać macierzy trójdiagonalnej z elementami a12, aN+1N równymi 0.

Zapisujemy wektory rozwiązania y oraz wyników który nazwałem b.

$$\mathbf{y} = egin{bmatrix} y_0 \ y_1 \ dots \ y_{N-1} \ y_N \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

W celu rozwiązania układu równań N+1 na N+1 dla macierzy diagonalnej stosuje metodę Thomasa, znaną również jako algorytm eliminacji Gaussa dla macierzy trójdiagonalnych.

Jeżeli układ równań jest trójdiagonalny, spełnia warunki brzegowe, jest dobrze uwarunkowany, jednorodny, a liczba równań jest odpowiednio duża to metoda Thomasa oferuje efektywną i stabilną numerycznie procedurę rozwiązania układu równań. Nasz układ równań spełnia te kryteria.

W swoim programie zaimplementowałem metodę Thomasa w funkcji algorytmThomasa.

Swoją implementację oparłem na podstawie źródła z Wikipedii:

# Method [edit]

The forward sweep consists of the computation of new coefficients as follows, denoting the new coefficients with primes:

$$c_i' = \left\{ egin{array}{ll} rac{c_i}{b_i}, & i = 1, \ & & \ rac{c_i}{b_i - a_i c_{i-1}'}, & i = 2, 3, \dots, n-1 \end{array} 
ight.$$

and

$$d_i' = egin{cases} rac{d_i}{b_i}, & i = 1, \ rac{d_i - a_i d_{i-1}'}{b_i - a_i c_{i-1}'}, & i = 2, 3, \dots, n. \end{cases}$$

The solution is then obtained by back substitution:

$$x_n = d'_n,$$
  
 $x_i = d'_i - c'_i x_{i+1}, \quad i = n-1, n-2, \dots, 1.$ 

Link do źródła: https://en.wikipedia.org/wiki/Tridiagonal matrix algorithm

Algorytm Thomasa jest bardzo efektywny w przypadku trójdiagonalnych układów równań, ponieważ wymaga tylko O(n) operacji, gdzie n to liczba niewiadomych.

Dzięki bibliotece GSL w celu rozwiązania zadania można było skorzystać z gotowej funkcji gsl\_linalg\_solve\_tridiag która jako argumenty przyjmuje kolejno macierze: diagonalną, subdiagonlaną, supdiagonalną, rozwiązań oraz y. Poniżej zdjęcia z dokumentacji oraz bezpośrednio z biblioteki GSL z objaśnieniem.

int gsl\_linalg\_solve\_tridiag(const gsl\_vector \*diag, const gsl\_vector \*e, const gsl\_vector \*f, const gsl\_vector \*b, gsl\_vector \*x)

This function solves the general N-by-N system Ax = b where  $\boxed{\mathtt{A}}$  is tridiagonal ( $N \geq 2$ ). The super-diagonal and sub-diagonal vectors  $\boxed{\mathtt{e}}$  and  $\boxed{\mathtt{f}}$  must be one element shorter than the diagonal vector  $\boxed{\mathtt{diag}}$ . The form of  $\boxed{\mathtt{A}}$  for the 4-by-4 case is shown below,

$$A = \begin{pmatrix} d_0 & e_0 & 0 & 0 \\ f_0 & d_1 & e_1 & 0 \\ 0 & f_1 & d_2 & e_2 \\ 0 & 0 & f_2 & d_3 \end{pmatrix}$$