



## Επιστημονικός Υπολογισμός Αναφορά Εργασίας 2021-22 (1ο μέρος)

Αβραμόπουλος Μιχάηλ 1067451 up1067451@upatras.gr

Start date: 14 Δεκεμβρίου 2021

End date: 14 Ιανουαρίου 2022

# Περιεχόμενα

Στοιχεία Πειράματος .....	2
Ερώτημα 1 .....	3
Ερώτημα 2 .....	5
Ερώτημα 3 .....	6
Ερώτημα 4 .....	8
Ερώτημα 5 .....	9

## Στοιχεία Πειράματος

Έναρξη/λήξη εργασίας	14/12/21 -
Model	Προσωπικός Σταθερός Υπολογιστής
O/S	Windows 10 Education N 21H2
Processor name	AMD Ryzen 5 2600
Processor Speed	3.9 GHz (overclocked)
Number of Processors	1
Total # Cores	6
Total # Theads	12
L1 cache	6x64 KB (384 KB) Instruction & 6x32 KB (192 KB) Data write-back
L2 cache	6x512 KB (3 MB) write-back
L3 cache	2x8 MB (16 MB)
Gflops/s	267.1
Memory	16GB 3200MHz
Memory Bandwidth	43.71 GB/s
MATLAB Version	9.11.0.1809720 (R2021b) Update 1
BLAS	Intel(R) Math Kernel Library Version 2019.0.3 Product Build 20190125 for Intel(R) 64 architecture applications, CNR branch auto
LAPACK	Intel(R) Math Kernel Library Version 2019.0.3 Product Build 20190125 for Intel(R) 64 architecture applications, CNR branch auto, supporting Linear Algebra PACKage (LAPACK 3.7.0)

Table 1: Πίνακας Στοιχείων για τα πειράματα

Τις πληροφορίες για τον επεξεργαστή βρέθηκαν μέσω προγράμματος CPU-Z, τα Gflops βρίσκονται εδώ και το Memory Bandwidth εδώ. Τέλος τα BLAS & LAPACK βρέθηκαν τρέχοντας τις εντολές στην Matlab version -blas & version -lapack αντίστοιχα.

Computer Type	LU	FFT	ODE	Sparse	2-D	3-D
Windows 10, AMD Ryzen Threadripper(TM) 3970x @ 3.50 GHz	0.2008	0.1881	0.3469	0.4396	0.2029	0.1117
Debian 10(R), AMD Ryzen Threadripper 2950x @ 3.50 GHz	0.3122	0.2377	0.3219	0.5047	0.5941	0.1631
iMac, macOS 11.2.3, Intel Core @ 3.6 GHz	0.3278	0.2648	0.2674	0.2763	0.6898	0.3946
Windows 10, Intel Xeon(R) W-2133 @ 3.60 GHz	0.4154	0.2991	0.4348	0.4574	0.3167	0.2184
Windows 10, Intel Xeon CPU E5-1650 v3 @ 3.50 GHz	0.4614	0.3030	0.4455	0.4433	0.3559	0.2623
Windows 10, AMD Ryzen(TM) 7 1700 @ 3.00 GHz	0.7507	0.5163	0.4884	0.5441	0.3397	0.1849
<b>This machine</b>	<b>1.1773</b>	<b>0.3869</b>	<b>0.5081</b>	<b>0.5019</b>	<b>0.3982</b>	<b>0.3399</b>
Windows 10, Intel Core i7-10610 @ 1.8 GHz	0.9218	0.4394	0.3666	0.3844	0.7386	0.6251
Surface Pro 3, Windows(R) 10, Intel(R) Core(TM) i7-5600U @ 2.6 GHz	1.7475	0.9090	0.6178	0.5711	0.5713	0.3623
MacBook Pro, macOS 10.15.2, Intel Core i5 @ 2.6 GHz	1.6237	0.9786	0.5446	0.6173	2.5214	2.0229

## Ερώτημα 1

```

1 function [val,row_ip,col_ip] = sp_mat2latex(A, sp_type)
2 if strcmp(sp_type, 'csr')
3 A = transpose(A);
4 end
5 [M,n,val] = find(A);
6 sizeA = size(A);
7 N = zeros(sizeA(2)+1,1);
8 N(1) = 1;
9 for k = 2:sizeA(2)+1
10 N(k) = N(k-1) + size(n(n==k-1),1);
11 end
12 v = size(val);
13 edit 'erot1.tex';
14 f = fopen('erot1.tex', 'w');
15 fprintf(f, '\\begin{center}\n');
16 fprintf(f, 'val = \\begin{tabular}{|');
17 for k = 1:v(1)
18 fprintf(f, 'l|');
19 end
20 fprintf(f, '} \\hline\n');
21 fprintf(f, '%0.4f', val(1,1));
22 for t = 2:v(1)
23 fprintf(f, ' & %0.4f', val(t,1));
24 end
25 fprintf(f, '\\\\ \\hline\n\\end{tabular}\n\\\\\n\\vspace{\\baselineskip}\n');
26 v = size(M);
27 fprintf(f, 'IA = \\begin{tabular}{|');
28 for k = 1:v(1)
29 fprintf(f, 'l|');
30 end
31 fprintf(f, '} \\hline\n');
32 fprintf(f, '%i', M(1,1));
33 for t = 2:v(1)
34 fprintf(f, ' & %i', M(t,1));
35 end
36 fprintf(f, '\\\\ \\hline\n\\end{tabular}\n\\\\\n\\vspace{\\baselineskip}\n');
37 v = size(N);
38 fprintf(f, 'JA = \\begin{tabular}{|');
39 for k = 1:v(1)
40 fprintf(f, 'l|');
41 end
42 fprintf(f, '} \\hline\n');
43 fprintf(f, '%i', N(1,1));
44 for t = 2:v(1)

```

```

45 fprintf(f, ' & %i', N(t,1));
46 end
47 fprintf(f, '\\\\ \\hline\\n\\end{tabular}\\n\\\\\\n\\vspace{\\baselineskip}\\n');
48 fprintf(f, '\\\\end{center}\\n');
49 fclose(f);
50 if strcmp(sp_type, 'csr')
51 col_ip = M;
52 row_ip = N;
53 else
54 col_ip = N;
55 row_ip = M;
56 end

```

Για να μπορέσουμε να βρούμε τους πίνακες **val**, **IA**, **JA** οφείλουμε να δούμε αν θα κάνουμε αναπαράσταση σε **CSR** ή σε **CSC** για να κάνουμε **transpose** το μητρώο **A**. Χρησιμοποιώντας την συνάρτηση **find** της Matlab κάνουμε αναζήτηση στις γραμμές κάθε στήλης για μη-μηδενικά στοιχεία και μας επιστρέφει τις θέσεις τους και τις τιμές τους. Οπότε αποκτούμε έτσι το **val** και **IA** για την αναπαράσταση **CSC**, το μόνο που μένει μετά είναι να φτιάξουμε ένα array που το 1ο του στοιχείο θα είναι 1 και μετά προσθέτουμε αναδρομικά τον αριθμό των κοινών στηλών για να βρούμε το **JA**. Αντίστοιχα, κάνοντας **transpose** το **A** βρίσκουμε το **CSR**.

Μετά μένει η δημιουργία του tex αρχείου που θα συμπεριλάβουμε στην αναφορά, εδώ απαιτείται η χρήση της εντολής **fopen** για να γράψουμε μέσα στο αρχείο, αφού το δημιουργήσουμε με την εντολή **edit** αν δεν υπάρχει. Εκτελώντας την εντολή **fprint** εκτυπώνουμε τους πίνακες και τα κατάλληλα tags της L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X

Για μητρώο:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 & 5 \\ 2 & 0 & 4 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

Ακολουθεί το αρχείο tex που παράγεται μετά την εκτέλεση του κώδικα σε μορφή CSR.

val = 

1.0000	4.0000	5.0000	2.0000	4.0000	1.0000	2.0000
--------	--------	--------	--------	--------	--------	--------

IA = 

2	1	4	1	3	2	4
---	---	---	---	---	---	---

JA = 

1	2	4	6	8
---	---	---	---	---

## Ερώτημα 2

```

1 function [F] = blkToeplitzTrid(n,B,A,C)
2 F = cell(n);
3 m = size(A);
4 for i = 1:n
5   for j = 1:n
6     if (i == j)
7       F{i,j} = A;
8     elseif (i + 1 == j)
9       F{i,j} = C;
10    elseif (i == j + 1)
11      F{i,j} = B;
12    else
13      F{i,j} = zeros(m(1));
14    end
15  end
16 end
17 F = cell2mat(F);

```

Αρχικά δημιουργούμε ένα **cell array** μεγέθους  $n \times n$  και αποθηκεύουμε το μέγεθος του A (θα μπορούσαμε να αποθηκεύσουμε και το B ή C αλλά έχουν το ίδιο μέγεθος). Έπειτα ξεκινάμε να φορτώνουμε το κάθε μπλοκ του **cell array**, αν βρισκόμαστε στην κεντρική διαγώνιο τότε βάζουμε το μητρώο A, αλλιώς αν είμαστε στην πάνω διαγώνιο το C, αλλιώς αν είμαστε στην κάτω το B και τέλος στα υπόλοιπα σημεία βάζουμε ένα τετραγωνικό μητρώο μεγέθους A αποτελούμενο από μηδενικά. Τελευταίο βήμα είναι η μετατροπή του **cell array** σε ένα μητρώο, το οποίο το επιτυγχάνουμε με την χρήση της συνάρτησης **cell2mat** της Matlab. Για παράδειγμα με τα μητρώα:

$$A = \begin{pmatrix} 7 & 5 & 10 \\ 7 & 1 & 2 \\ 8 & 3 & 9 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 9 & 3 & 10 \\ 1 & 9 & 2 \\ 4 & 5 & 3 \end{pmatrix} \quad C = \begin{pmatrix} 2 & 6 & 9 \\ 2 & 6 & 7 \\ 9 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

Έχουμε το μητρώο  $F$  με  $n = 4$  :

$$F = \begin{pmatrix} 7 & 5 & 10 & 2 & 6 & 9 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 7 & 1 & 2 & 2 & 6 & 7 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 8 & 3 & 9 & 9 & 2 & 4 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 9 & 3 & 10 & 7 & 5 & 10 & 2 & 6 & 9 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 9 & 2 & 7 & 1 & 2 & 2 & 6 & 7 & 0 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 3 & 8 & 3 & 9 & 9 & 2 & 4 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 9 & 3 & 10 & 7 & 5 & 10 & 2 & 6 & 9 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 9 & 2 & 7 & 1 & 2 & 2 & 6 & 7 \\ 0 & 0 & 0 & 4 & 5 & 3 & 8 & 3 & 9 & 9 & 2 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 9 & 3 & 10 & 7 & 5 & 10 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 9 & 2 & 7 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 5 & 3 & 8 & 3 & 9 \end{pmatrix}$$

### Ερώτημα 3

```

1 function [val,brow_idx,bcol_ptr] = sp_mx2bccs(A,nb)
2 s = size(A,1);
3 if (mod(s,nb) == 0)
4     m(1,1:s/nb) = nb;
5 A = mat2cell(A, m, m);
6 F = cellfun(@find, A, 'UniformOutput', false);
7 f = cellfun(@isempty, F);
8 Sum = sum(f(:) == 0);
9 val = zeros(1,Sum*nb*nb);
10 bcol_ptr = zeros(1,1+s/nb);
11 bcol_ptr(1,1) = 1;
12 [i,j] = find(~f);
13 brow_idx = transpose(i);
14 n = size(i, 1);
15 for a = 1:n
16     if a == 1
17         p = 1;
18     else
19         p = (a - 1) * nb^2 + 1;
20     end
21     for b = 1:nb
22         for c = 1:nb
23             val(1, p) = A{i(a,1),j(a,1)}(c,b);
24             p = p + 1;
25         end
26     end
27 end
28 for k = 2:s/nb+1
29     bcol_ptr(k) = bcol_ptr(k-1) + size(j(j==k-1),1);

```

```

30 end
31 else
32 disp('Error, nb must have 0 remainder in division with the size of A!')
33 end

```

Αρχικά αφού υποθέτουμε ότι το  $nb$  είναι ίδιο ως προς της στήλες και τις γραμμές τότε πρέπει να είναι διαιρέτης του αριθμού των γραμμών ή των στηλών του τετραγωνικού μητρώου που δίνεται. Μετά τον έλεγχο αυτόν μετατρέπουμε το μητρώο  $A$  σε μορφή **cell array** όπου το κάθε cell έχει μέγεθος  $nb \times nb$ . Με την βοήθεια της συνάρτησης **cellfun** βρίσκουμε τα cells με τα μη μηδενικά στοιχεία και τις θέσεις του μέσα στα cells. Επίσης σημειώνουμε με λογικό 0 τα cells με μη μηδενικά στοιχεία το οποίο το χρειαζόμαστε για να βρούμε τον αριθμό των cells με μη μηδενικά στοιχεία, το οποίο άθροισμα επί το τετράγωνο του  $nb$  μας δίνει το μέγεθος του πίνακα  $val$ . Αφού κάνουμε initialize με μηδενικά τους πίνακες  $val$  και  $bcol\_ptr$  αποθηκεύουμε στις μεταβλητές  $i, j$  τις γραμμές, στήλες των cells με μηδενικά στοιχεία (το  $i$  είναι στην πραγματικότητα το  $brow\_idx$ ).

Τώρα φτάνουμε στην εισαγωγή των cell με μη μηδενικά στοιχεία στον πίνακα  $val$ , το κάθε cell έχει  $nb^2$  στοιχεία, οπότε το αρχικό cell θα ξεκινάει από την θέση 1 έως την θέση  $nb^2 + 1$ , τη 2η φορά από την θέση  $2 * (nb^2) + 1$ , δηλαδή  $p = (a - 1) * nb^2 + 1$  όπου  $a$  ο αριθμός των επαναλήψεων (εκτός της πρώτης φοράς που το  $p = 1$ ). Άρα:

$$p(\alpha) = \begin{cases} 1 & \alpha = 1 \\ (\alpha - 1) * nb^2 + 1 & \alpha > 1 \end{cases}$$

Δηλαδή το  $p$  μας δίνει την εναρκτήρια θέση εισαγωγής τιμών του κάθε cell. Χρησιμοποιώντας ένα if ελέγχουμε αν είναι η 1η επανάληψη ή αλλιώς υπολογίζουμε το  $p$ . Έπειτα έχουμε 2 for loops για κάθε στοιχείο του cell (δηλαδή σύνολο επαναλήψεων  $nb^2$ ) που γίνεται η εισαγωγή των τιμών στον πίνακα  $val$ . Τέλος υπολογίζουμε το  $bcol\_ptr$  αναδρομικά (με 1η τιμή να είναι 1) υπολογίζοντας το άθροισμα των ιδίων τιμών του πίνακα  $j$ , δηλαδή τον αριθμό των μη μηδενικών cell στην ίδια στήλη. Για παράδειγμα με μητρώο  $A$  και  $nb = 2$ :

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 4 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 4 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 2 & 5 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 3 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 2 & 0 & 4 & 4 & 1 & 5 \\ 5 & 1 & 3 & 2 & 1 & 3 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 3 & 1 & 2 & 3 & 3 & 5 \\ 4 & 4 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 3 \end{pmatrix}$$

Έχουμε τα εξής  $val$ ,  $brow\_idx$ ,  $bcol\_ptr$ :

$val =$ 

4	4	2	2	0	3	4	0	3	5	0	1	3	4	2	4	4	0	2	0	2	3	5	1
2	3	0	2	3	1	1	2	4	1	4	3	2	3	3	4	1	0	5	0	3	5	5	3

$brow\_idx =$ 

1	2	3	4	1	2	3	4	3	4	3	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---



$$\text{bcol\_ptr} = \begin{bmatrix} 1 & 5 & 9 & 11 & 13 \end{bmatrix}$$

## Ερώτημα 4

```

1 function [y]= spmv_bccs(y,x,nb,val,brow_idx,bcol_ptr)
2 n = length(bcol_ptr)-1;
3 p=1;
4 for j=1:n
5   pos1=bcol_ptr(j);
6   pos2=bcol_ptr(j+1)-1;
7   for w = pos1:pos2
8     for col=nb-1:-1:0
9       for i = nb-1:-1:0
10        y(brow_idx(w)*nb-i) = y(brow_idx(w)*nb-i) + x(j*nb-col)*val(p);
11      p = p + 1;
12    end
13  end
14 end
15 end

```

Αρχικά βρίσκουμε το μέγεθος του  $\text{bcol\_ptr}$  αφού θα βασιστούμε σε αυτό για τις πράξεις μας (δηλαδή ο αριθμός των μπλοκ σε κάθε στήλη). Έπειτα αποθηκεύουμε το  $p$  που αρχικά δείχνει την θέση 1 του πίνακα  $\text{val}$  και αυξάνεται σε κάθε πράξη για να μας δείξει τον επόμενο αριθμό. Έπειτα υπολογίζουμε τα  $\text{pos1}$ ,  $\text{pos2}$  που μας δίνουν τον αριθμό των μπλοκ που θα γίνουν οι πράξεις.

Για κάθε στήλη που περιέχουν τα μπλοκ πραγματοποιείται η πράξη  $y \leftarrow y + Ax$ , σε κάθε μπλοκ γίνεται η πράξη ανά γραμμή και μετά αλλάζει η στήλη καθώς οι τιμές του  $\text{val}$  είναι σε αυτή τη σειρά. Δηλαδή λ.χ. με  $nb = 2$  σε ένα τυχαίο μπλοκ έχουμε το μπλοκ  $w$  (που είναι η επανάληψη  $\text{pos1}$  έως  $\text{pos2}$ ) επί το  $nb$  πλην  $i$  που μας δίνει τις γραμμές μέσα στο μπλοκ, η επόμενη στήλη του μπλοκ καθορίζεται από την επανάληψη του  $\text{col}$ . Η τιμή του  $x$  καθορίζεται, λοιπόν, από  $j$  (δηλαδή σε ποια στήλη μπλοκ βρισκόμαστε) επί το  $nb$  (δηλαδή τον αριθμό των στηλών μέσα στο κάθε μπλοκ) πλην την επανάληψη  $\text{col}$ . Μετά από κάθε πράξη  $y \leftarrow y + Ax$  αυξάνουμε το  $p$  για να μας δώσει την επόμενη τιμή του  $\text{val}$ .

Στο παράδειγμα θα χρησιμοποιήσουμε το μητρώο  $A$  σε μορφή BCCS που φτιάξαμε στο προηγούμενο ερώτημα. Οπότε ορίζουμε  $x$ ,  $y$  ως εξής:

$$x = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \end{bmatrix}$$

$$y = \begin{bmatrix} 8 & 7 & 6 & 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Και αποκτούμε αποτέλεσμα  $z$ :

$$z = \begin{bmatrix} 36 & 15 & 40 & 21 & 104 & 50 & 111 & 122 \end{bmatrix}$$

(Τα  $x, y, z$  είναι transposed για να είναι το κείμενο πιο ευανάγνωστο)

## Ερώτημα 5

```
1 function [error] = erotima5(m,n)
2 T = toeplitz([4,-1,zeros(1,m-2)]);
3 S = blkToeplitzTrid(n,inv(T),T^2,T);
4 y = eye(n*m,1);
5 x = ones(n*m,1);
6 [val,brow_idx,bcol_ptr] = sp_mx2bcs(S,m);
7 y1 = y + S*x;
8 [y2]= spmv_bcs(y,x,m,val,brow_idx,bcol_ptr);
9 error = norm(y1-y2);
```

Για το ερώτημα 5 δημιουργήθηκε η function **[error] = erotima5(m,n)**, δηλαδή ο χρήστης ορίζει τα  $n, m$  και επιστρέφεται η διαφορά των διανυσμάτων  $y \leftarrow y + Ax$  και το αποτέλεσμα της κλήσης της `spmv_bcs` ως προς τη νόρμα-2. Ουσιαστικά αυτό που κάνει είναι να δημιουργεί το μητρώο  $T$  όπως ζητείται στην εκφώνηση και το  $S$  χρησιμοποιώντας την function του ερωτήματος 2. Έπειτα δημιουργούνται τα  $x, y$  όπως ζητείται στην εκφώνηση και μετατρέπεται το  $S$  σε μορφή BCCS. Τέλος γίνεται η πράξη  $y \leftarrow y + Ax$  και η κλήση της `spmv_bcs` και υπολογίζεται η διαφορά ως προς τη νόρμα-2. Με τιμές  $n = 64$  και  $m = 32$  το  $error = 0$ , όπως και παραμένει και με άλλες τιμές που δοκιμάστηκαν.