



ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΠΑΤΡΩΝ
UNIVERSITY OF PATRAS

ΑΝΟΙΚΤΑ ακαδημαϊκά
μαθήματα ΠΠ

Επιστημονικός Υπολογισμός Ι

Ενότητα 3 : Βασικές Πράξεις Αριθμητικής Γραμμικής Άλγεβρας

Ευστράτιος Γαλλόπουλος

Τμήμα Μηχανικών Η/Υ & Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό υπόκειται σε άδειες χρήσης Creative Commons.
- Για εκπαιδευτικό υλικό, όπως εικόνες, που υπόκειται σε άλλου τύπου άδειας χρήσης, η άδεια χρήσης αναφέρεται ρητώς.



- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στα πλαίσια του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «**Ανοικτά Ακαδημαϊκά Μαθήματα στο Πανεπιστήμιο Πατρών**» έχει χρηματοδοτήσει μόνο τη αναδιαμόρφωση του εκπαιδευτικού υλικού.
- Το έργο υλοποιείται στο πλαίσιο του Επιχειρησιακού Προγράμματος «Εκπαίδευση και Δια Βίου Μάθηση» και συγχρηματοδοτείται από την Ευρωπαϊκή Ένωση (Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο) και από εθνικούς πόρους.



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



- Θεμελιώδη προβλήματα της αριθμητικής γραμμικής άλγεβρας.
- Η ιεραρχία BLAS.
- Πλοκαδοποίηση και βασικές πράξεις στο υπολογιστικό μοντέλο ιεραρχικής μνήμης.
- Υπερταχύς πολλαπλασιασμός Strassen και παραλλαγές.

- 1 Αραιά μητρώα
- 2 Παραδείγματα αραιών μητρώων
- 3 Ζητήματα σχετικά με την αραιότητα: Τοπικότητα, αναπαράσταση και προγραμματισμός

Στην προηγούμενη διάλεξη μιλήσαμε για

- τον πολλαπλασιασμό MM (πράξη BLAS-3)
- ονοματολογία και μερικές βιβλιοθήκες υλοποίησης των BLAS.
- θέματα μετάφρασης - ειδικότερα το loop unrolling.
- την αυτόματη επιλογή βέλτιστων παραμέτρων και αυτόματη παραγωγή 'βέλτιστου κώδικα' (project ATLAS) για τα BLAS
- μεθόδους υπολογισμού MM μειωμένης πολυπλοκότητας πράξεων.

Στην προηγούμενη διάλεξη μιλήσαμε για

- τον πολλαπλασιασμό MM (πράξη BLAS-3)
- ονοματολογία και μερικές βιβλιοθήκες υλοποίησης των BLAS.
- θέματα μετάφρασης - ειδικότερα το loop unrolling.
- την αυτόματη επιλογή βέλτιστων παραμέτρων και αυτόματη παραγωγή 'βέλτιστου κώδικα' (project ATLAS) για τα BLAS
- μεθόδους υπολογισμού MM μειωμένης πολυπλοκότητας πράξεων.

Σήμερα θα συζητήσουμε τα εξής:

- **Αραιά μητρώα** και μερικά ζητήματα που προκύπτουν στη διαχείρισή τους (μια εισαγωγή)
- Εισαγωγή στο **μοντέλο αριθμητικής κινητής υποδιαστολής** και στα σφάλματα στρογγύλευσης

Ένα μητρώο $m \times n$ αποκαλείται **αραιό** (sparse) αν το πλήθος των μη μηδενικών του, nnz , είναι κατά πολύ μικρότερο του πλήθους των στοιχείων του. Συνήθως, αυτό σημαίνει ότι $nnz = \mathcal{O}(\min\{m, n\})$.

- Η αραιότητα αξιοποιείται με (αραιές αναπαραστάσεις) σε ειδικές δομές δεδομένων ώστε τα αραιά μητρώα να αποθηκεύονται σε χώρο πολύ μικρότερο του $\mathcal{O}(mn)$.
- Προσοχή: Στην περίπτωση αυτή, οι κώδικες διαχείρισής τους πρέπει να λαμβάνουν υπόψη την αραιή δομή.
- Αν επιτελέσουμε μία πράξη μεταξύ δύο αραιών μητρώων, το αποτέλεσμα μπορεί να είναι αραιό ή όχι. Π.χ. αν $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ τριδιαγώνιο τότε το A^{n-1} θα είναι πυκνό.

Η αραιότητα είναι η πιο συνηθισμένη δομική ιδιότητα των μητρώων που προκύπτουν στις εφαρμογές. Την αξιοποιούμε ως εξής:

- Κατά την αποθήκευση του μητρώου, με αραιές τεχνικές, ειδικές δομές δεδομένων, κλπ.
- Κατά την επιλογή μεθόδου χρήσης του μητρώου στα προβλήματα της υπολογιστικής γραμμικής άλγεβρας. Π.χ. στην επίλυση συστημάτων χρησιμοποιούνται:
 - άμεσες αραιές μέθοδοι (π.χ. βλ. (Dav06)), ή
 - επαναληπτικές μέθοδοι (π.χ. βλ. (Saa03))

Οι μέθοδοι επίλυσης, χρησιμοποιούν ειδικούς «υπολογιστικούς πυρήνες» για τις απλές πράξεις

- π.χ. sparse BLAS, όπως «πολλαπλασιασμός αραιού μητρώου με διάνυσμα».
- «κρυφός πολλαπλασιασμός» μέσω υπορουτίνας «μαύρου κουτιού»

Είδη μητρώων στα BLAS, αναπαράσταση στη μνήμη και κώδικες

Παραδείγματα χρήσης στους συνδέσμους [dtrmv.c](#), [dtpmv.c](#), [zhymv.c](#), [dgbmv.c](#)

UPLO	Triangular matrix A	Storage in array A
'U'	$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ & & a_{33} & a_{34} \\ & & & a_{44} \end{pmatrix}$	$\begin{matrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ * & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ * & * & a_{33} & a_{34} \\ * & * & * & a_{44} \end{matrix}$
'L'	$\begin{pmatrix} a_{11} & & & \\ a_{21} & a_{22} & & \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}$	$\begin{matrix} a_{11} & * & * & * \\ a_{21} & a_{22} & * & * \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & * \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{matrix}$

UPLO	Triangular matrix A	Packed storage in array AP
'U'	$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ & & a_{33} & a_{34} \\ & & & a_{44} \end{pmatrix}$	$a_{11} \underbrace{a_{12} \ a_{22}} \underbrace{a_{13} \ a_{23} \ a_{33}} \underbrace{a_{14} \ a_{24} \ a_{34} \ a_{44}}$
'L'	$\begin{pmatrix} a_{11} & & & \\ a_{21} & a_{22} & & \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}$	$\underbrace{a_{11} \ a_{21} \ a_{31} \ a_{41}} \underbrace{a_{22} \ a_{32} \ a_{42}} \underbrace{a_{33} \ a_{43}} \ a_{44}$

UPLO	Hermitian matrix A	Storage in array A
'U'	$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ \bar{a}_{12} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ \bar{a}_{13} & \bar{a}_{23} & a_{33} & a_{34} \\ \bar{a}_{14} & \bar{a}_{24} & \bar{a}_{34} & a_{44} \end{pmatrix}$	$\begin{matrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ * & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ * & * & a_{33} & a_{34} \\ * & * & * & a_{44} \end{matrix}$
'L'	$\begin{pmatrix} a_{11} & \bar{a}_{21} & \bar{a}_{31} & \bar{a}_{41} \\ a_{21} & a_{22} & \bar{a}_{32} & \bar{a}_{42} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \bar{a}_{43} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}$	$\begin{matrix} a_{11} & * & * & * \\ a_{21} & a_{22} & * & * \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & * \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{matrix}$

Band matrix A	Band storage in array AB
$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & & & \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & & \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \\ & a_{42} & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ & & a_{53} & a_{54} & a_{55} \end{pmatrix}$	$\begin{matrix} * & a_{12} & a_{23} & a_{34} & a_{45} \\ a_{11} & a_{22} & a_{33} & a_{44} & a_{55} \\ a_{21} & a_{32} & a_{43} & a_{54} & * \\ a_{31} & a_{42} & a_{53} & * & * \end{matrix}$

Υπόδειξη: Δείτε μερικούς από τους κώδικες μέσω των συνδέσμων.

Διαγώνια μητρώα: MATLAB vs. Octave I

MATLAB R2012b

HOME PLOTS APPS

New Script New Open Find Files Import Data Save Workspace New Variable Open Variable Clear Workspace Analyze Code Run and Time Clear Commands Preferences Set Path Layout Parallel

FILE VARIABLE CODE ENVIRONMENT

C:\Users\stratis-hp\Documents\MATLAB

Current Folder

- west0381.mat
- TestRectangularSolves...
- ref.m
- rand_v.m
- prefix1_test.m
- plott.m
- paracr_coef.m
- paracr_coef.asv

Command Window

```
>> A=rand(1000);B=rand(1000);E=eye(1000);Z=zeros(1000);  
>> whos
```

Name	Size	Bytes	Class	Attributes
A	1000x1000	8000000	double	
B	1000x1000	8000000	double	
E	1000x1000	8000000	double	
Z	1000x1000	8000000	double	

Διαγώνια μητρώα: MATLAB vs. Octave II

```
>>ver
GNU Octave Version 3.8.1
GNU Octave License: GNU General Public License
Operating System: Linux 3.13.0-37-generic #64~precise1-ubuntu SMP wed sep 24 21:37:11 UTC 2014 x86_64
Package Name | version | Installation directory
-----+-----+-----
miscellaneous | 1.2.1 | /home/gallop/octave/miscellaneous-1.2.1
>> A=rand(1000);B=rand(1000);E=eye(1000);Z=zeros(1000);
>> whos
Variables in the current scope:
Attr Name      Size      Bytes  Class
=====
A      1000x1000      8000000 double
B      1000x1000      8000000 double
E      1000x1000       8000 double
Z      1000x1000      8000000 double
Total is 4000000 elements using 24008000 bytes
```

Προσοχή: Δείτε για [διαγώνια μητρώα στην Octave](#)

Σχετικά με τα διαγώνια μητρώα στην Octave

Από το εγχειρίδιο του John W. Eaton, GNU Octave

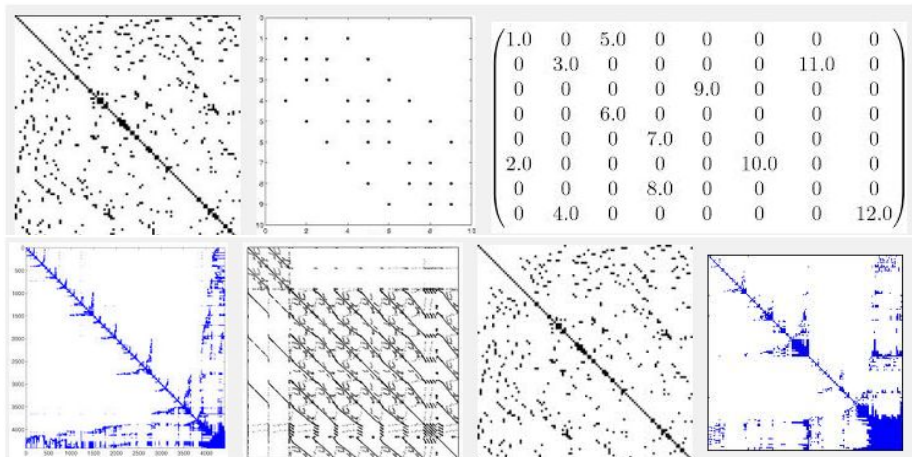
21.1.3 Explicit and Implicit Conversions

The diagonal and permutation matrices are **special objects in their own right**. A number of operations and built-in functions are defined for these matrices to use **special, more efficient code than would be used for a full matrix in the same place**. ...

To facilitate smooth mixing with full matrices, backward compatibility, and compatibility with MATLAB, the diagonal and permutation matrices should allow any operation that works on full matrices, and will either treat it specially, or implicitly convert themselves to full matrices.

Instances include matrix indexing, except for extracting a single element or a leading submatrix, indexed assignment, or applying most mapper functions, such as `exp`.

Αραιά μητρώα (δείτε τη συλλογή Davis-Florida) (DH11)



Οι υπολογισμοί με αραιά μητρώα παρουσιάζουν ορισμένα σημαντικά χαρακτηριστικά:

Θέματα τοπικότητας: μειωμένη στην MV , όπως εκφράζεται από το αναμενόμενο μ σε σχέση με εκείνο των υπολογισμών με πυκνά μητρώα.

Αναπαράσταση και επιλογή δομής.

Περίπλοκος προγραμματισμός για την ορθή διαχείριση της αναπαράστασης.

Αξιοσημείωτο: ο σχεδιασμός και η υλοποίηση αποδοτικών αλγορίθμων MV για αραιά μητρώα ($SpMV$) είναι πολύ μεγάλης σημασίας σε πάρα πολλές εφαρμογές.

Η αραιότητα μειώνει την τοπικότητα

Διερευνούμε το αναμενόμενο μ Υπολογίζουμε Ω , Φ_{\min} , μ_{\min} για SpMV και SpMM για τις πράξεις Ax , AB . Υποθέτουμε ότι το μητρώο $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ είναι αραιό, με nnz μη μηδενικά στοιχεία και ότι έχει αποθηκευτεί με αυτόν τον τρόπο.

- $\Phi_{\min} = nnz + 2n$
- $\Omega = \sum_{j=1}^n 2n_j = 2nnz$ όπου n_j το πλήθος των μη μηδενικών ανά γραμμή.
- $\mu_{\min} = (nnz + 2n)/(2nnz) \approx \frac{1}{2} + \frac{n}{nnz}$

Πολλαπλασιασμός τετραγωνικών μητρώων, AB , όπου το A αραιό:

- $\Phi_{\min} = n^2 + nnz + 2n$
- $\Omega = n \sum_{j=1}^n 2n_j = 2n nnz$.
- $\mu_{\min} = (n^2 + nnz + 2n)/(2n nnz) \approx \frac{n}{2nnz} + \frac{1}{nnz}$

Προσέξτε ότι αναμένουμε ότι $n \leq nnz \leq n^2$. Για μητρώα που είναι αρκετά αραιά, $nnz = \gamma n$ για μικρό ακέραιο $\gamma \ll n$, π.χ. $\gamma = 10$

Συμπέρασμα: Η δύναμη τοπικότητα της πράξης MV με αραιό μητρώο μειώνεται εξαιτίας της αραιότητας.

Πυκνή αποθήκευση

- σε **πίνακα** $m \times n$ θέσεων (Δομή Δεδομένων \rightarrow Λογισμικό)
- στη μνήμη εγγράφεται σε διαδοχικές διευθύνσεις (κατά γραμμές ή στήλες) (Λογισμικό \rightarrow Υλικό)
- χρειάζονται **mn** θέσεις μνήμης

Αραιή αποθήκευση

- Αποθηκεύονται μόνον τα **μη μηδενικά** καθώς και δείκτες για πρόσβαση
- Συχνά 3 μονοδιάστατοι πίνακες αρκούν
- $\approx 3nnz$ θέσεις μνήμης
- **πολυπλοκότερος** προγραμματισμός

Παράδειγμα

Αποθήκευση COO και CSR

$$\begin{pmatrix} 1.0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -2.0 & 0 & 0 & 0 & 3.0 \\ 0 & 0 & 0 & -1.0 & 0 \\ 0 & 4.0 & 0 & 0 & 0 \\ -9.0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

25 θέσεις

coordinate			CSR		
row	col	val	r_pt	col	val
1	1	1.	1	1	1.
2	1	-2.	2	1	-2.
2	5	3.	4	5	3.
3	4	-1.	5	4	-1.
4	2	4.	6	2	4.
5	1	-9.		1	-9.

COO: 18 θέσεις. CSR: 17
θέσεις.

Compressed Sparse Row (CSR / or CRS)

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 2 & 0 & -2 & 0 & 3 \\ 0 & -3 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 & -4 & 0 \\ 5 & 0 & -5 & 0 & 6 \end{pmatrix}$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
VAL	1	-1	2	-2	3	-3	4	-4	5	-5	6
JA	1	4	1	3	5	2	2	4	1	3	5
IA	1	3	6	7	9	12					

VAL πίνακας nnz α.κ.υ. Περιέχει τις μη μηδενικές τιμές α.κ.υ. διατεταγμένες (με αυξανόμενο δείκτη στήλης) ανά γραμμή

JA πίνακας nnz ακεραίων. Το $JA(i)$ είναι η στήλη που περιέχει το $VAL(i)$.

IA πίνακας $n + 1$ ακεραίων. Το $IA(i)$ είναι η θέση του 1ου στοιχείου της i -οστής γραμμής i στα JA, VAL. Αν $IA(i)=IA(i+1)$ η γραμμή είναι μηδενική. Συνήθως για ένδειξη τέλους $IA(n+1) = IA(1) + nnz$

Άλλες μέθοδοι αραιής αποθήκευσης / αραιές δομές

- Πολλές προτάσεις στη βιβλιογραφία (compressed sparse column, modified sparse row, diagonal, skyline, jagged format, blocked CSR, ...)
- Πρέπει να προσαρμόζεται ο κώδικας ανάλογα με τον τρόπο αποθήκευσης
- Η MATLAB απλουστεύει γιατί αναφερόμαστε σε αραιά μητρώα ως πυκνά. π.χ. το $A(i, j)$ εξακολουθεί να σημαίνει το στοιχείο στη θέση (i, j) του μητρώου A αν και εσωτερικά, υλοποιείται εντελώς διαφορετικά.

Πολλαπλασιασμός SpMV

Μητρώο σε αραιή αποθήκευση

Χρησιμοποιώντας ορολογία MATLAB για τη δομή CSR

```
1 function [y] = spmv_csr (VAL, IA, JA, y, x)
2 % pollaplasiasmos y <- y + A*x όπου το A είναι σε μορφή CSR
3 for i=1:n
4     k1=IA(i); k2=IA(i+1)-1;
5     y(i) = y(i) + dot (VAL(k1:k2), x(JA(k1:k2))) ;
6 end
```

Πολυπλασιασμός SpMV

Μητρώο σε αραιή αποθήκευση

Χρησιμοποιώντας ορολογία MATLAB για τη δομή CSR

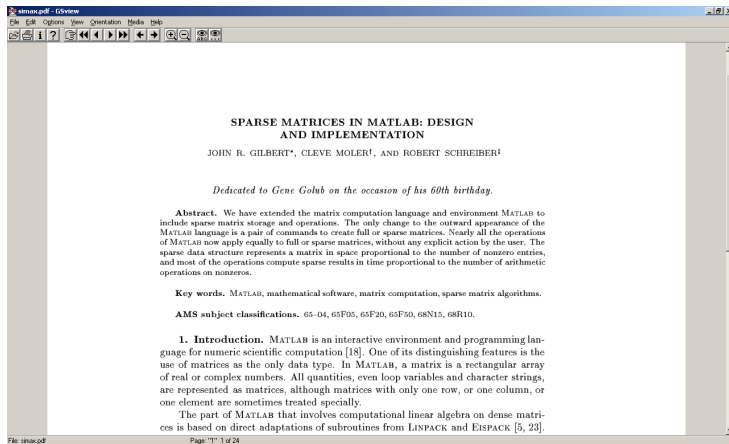
```
1 function [y] = spmv_csr(VAL, IA, JA, y, x)
2 % pollaplasiasmos y <- y + A*x όπου το A είναι σε μορφή CSR
3 for i=1:n
4     k1=IA(i); k2=IA(i+1)-1;
5     y(i) = y(i) + dot(VAL(k1:k2), x(JA(k1:k2)));
6 end
```

```
1 function [y] = spmv_csc(VAL, IA, JA, y, x)
2 % pollaplasiasmos y <- y + A*x όπου το A σε μορφή CSC
3 for j=1:n
4     k1=IA(j); k2=IA(j+1)-1;
5     y(JA(k1:k2)) = y(JA(k1:k2)) + x(j)*VAL(k1:k2);
6 end
```

Υποδομή για αραιά μητρώα στη MATLAB

```
1 function [y] = spmv_csc (VAL, IA, JA, y, x)
2 % pollaplasiasmos y <- y + A*x όπου το A σε μορφή CSC
3 for j=1:n
4     k1=IA(j); k2=IA(j+1)-1;
5     y(JA(k1:k2)) = y(JA(k1:k2)) + x(j)*VAL(k1:k2);
6 end
```

Αραιά μητρώα στη MATLAB



- Σημαντική διευκόλυνση: τα μητρώα αποθηκεύονται ως CSR, αναφερόμαστε σ' αυτά με τον κλασικό τρόπο, $A(i, j)$ είναι το στοιχείο στη θέση (i, j) του μητρώου A .
- Οι σημαντικότερες πράξεις (όπως η LU) υλοποιούνται και ως μέθοδοι για μητρώα που ανήκουν στην «αραιή κλάση».

Για ενδιαφερόμενους Πλήρης παρουσίαση **Sparse Matrix Implementation in Octave**.

- Τα πυκνά μητρώα αποθηκεύονται με διάταξη column major και κατ' αντιστοιχεία, τα αραιά μητρώα σε Compressed Sparse Column format.
- Τα στοιχεία των γραμμών αποθηκεύονται σε αύξουσα σειρά ως προς το δείκτη των γραμμών.
- Ο δείκτης στηλών περιέχει ένα στοιχείο επιπλέον του πλήθους των στηλών. Το πρώτο στοιχείο είναι πάντα 0. Με αυτόν τον τρόπο δεν χρειάζεται ειδική μεταχείριση για την πρώτη ή τελευταία στήλη.

Παράδειγμα Το μητρώο

$$\begin{pmatrix} -1.0 & -2.0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -3.0 \\ 0 & 0 & 0 & -4.0 \end{pmatrix}$$

αποθηκεύεται στους πίνακες

`cidx = (0, 1, 2, 2, 4); ridx = (0, 0, 1, 2); data = (-1.0, -2.0, -3.0, -4.0).`

```
1 A=rand(1000);B=rand(1000);E=eye(1000);  
2 Z=zeros(1000);Es=speye(1000);Zs=sparse(zeros(1000));  
3 >> whos
```

```
4 Variables in the current scope:
```

Attr	Name	Size	Bytes	Class
====	====	====	=====	=====
	A	1000x1000	8000000	double
	B	1000x1000	8000000	double
	E	1000x1000	8000	double
	Es	1000x1000	16004	double
	Z	1000x1000	8000000	double
	Zs	1000x1000	4004	double

```
15 Total is 4001000 elements using 24028008 bytes
```



T.A. Davis.

Direct Methods for Sparse Linear Systems.

SIAM, Philadelphia, 2006.



T.A. Davis and Y. Hu.

The University of Florida Sparse Matrix Collection.

ACM Trans. Math. Softw., 38(1):1:1–1:25, December 2011.



Y. Saad.

Iterative Methods for Sparse Linear Systems.

SIAM, Philadelphia, 2003.



Ε. Γαλλόπουλος.

Επιστημονικός Υπολογισμός I.

Πανεπιστήμιο Πατρών, 2008.

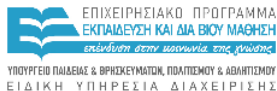
- ❶ <http://www.netlib.org/clapack/cblas/> (βλ. σελ 9)
- ❷ <http://www.mathworks.com/products/matlab/> (βλ. σελ 10)
- ❸ <https://www.gnu.org/software/octave/> (βλ. σελ 11)
- ❹ https://www.gnu.org/software/octave/doc/interpreter/index.html#SEC_Contents (βλ. σελ 12)
- ❺ <http://www.cise.ufl.edu/research/sparse/matrices/> (βλ. σελ 13)
- ❻ https://www.mathworks.com/help/pdf_doc/otherdocs/simax.pdf (βλ. σελ 21)
- ❼ <http://www.sce.carleton.ca/faculty/adler/talks/2006/bateman-adler-octave2006.pdf> (βλ. σελ 22)
- ❽ <https://www.gnu.org/software/octave/doc/interpreter/Storage-of-Sparse-Matrices.html> (βλ. σελ 23)

Copyright Πανεπιστήμιο Πατρών - Ευστράτιος Γαλλόπουλος 2015

“Επιστημονικός Υπολογισμός Ι’”, Έκδοση: 1.0, Πάτρα 2013-2014.

Διαθέσιμο από τη δικτυακή διεύθυνση: <https://eclass.upatras.gr/courses/CEID1096/>

Τέλος Ενότητας



Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης

