

Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχ. και Μηχανικών Υπολογιστών Εργαστήριο Υπολογιστικών Συστημάτων

Παρουσίαση 2ης Άσκησης:

Ανάπτυξη παράλληλου κώδικα και μελέτη της επίδοσης του αλγορίθμου LU Decomposition σε μοντέρνες πολυπύρηνες αρχιτεκτονικές

Συστήματα Παράλληλης Επεξεργασίας 9° Εξάμηνο



Σκοπός άσκησης

- Εξοικείωση με παράλληλα προγραμματιστικά μοντέλα / εργαλεία για πολυπύρηνες αρχιτεκτονικές
- Υλοποίηση / βελτιστοποίηση παράλληλων προγραμμάτων
- Μελέτη επίδοσης
- Αξιολόγηση προγραμματιστικής ευκολίας (productivity /programmability)
- Όπως στην Άσκηση 1, δουλεύουμε με τον αλγόριθμο LU Decomposition



Αλγόριθμος LU Decomposition

Εύρεση ενός κάτω τριγωνικού πίνακα L και ενός άνω τριγωνικού πίνακα U ώστε A=LU

- A: NxN πίνακας προς παραγοντοποίηση
- Οι πίνακες L και U αποθηκεύονται in place στον A
- Πολυπλοκότητα: O(n³)



LU Decomposition

| A00 | A01 | A02 |
|-----|-----|-----|
| A10 | A11 | A12 |
| A20 | A21 | A22 |

| 1 | 0 | 0 |
|-----|-----|---|
| L10 | 1 | 0 |
| L20 | L21 | 1 |

| U00 | U01 | U02 |
|-----|-----|-----|
| 0 | U11 | U12 |
| 0 | 0 | U22 |

Τελικά ο Α γίνεται....

| A00 | A01 | A02 |
|-----|-----|-----|
| A10 | A11 | A12 |
| A20 | A21 | A22 |



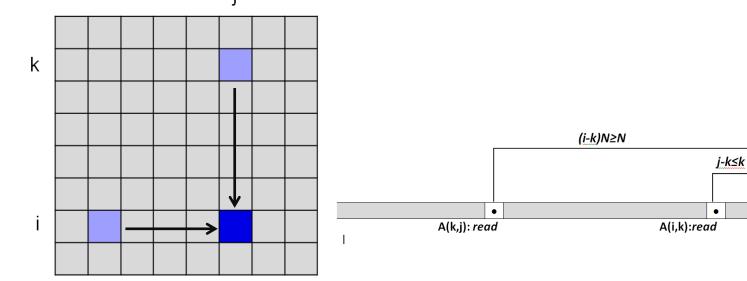
| U00 | U01 | U02 |
|-----|-----|-----|
| L10 | U11 | U12 |
| L20 | U21 | U22 |

*



Πρόσβαση στη μνήμη...

- Για μεγάλα Ν, ο πίνακας δε χωράει στην cache
 - Memory-bound αλγόριθμος
 - Ο Μη ευνοϊκό access pattern για data reuse
- Ο πίνακας πρέπει να μεταφέρεται από την κύρια μνήμη σε κάθε επανάληψη
 - Ο Ο αλγόριθμος δεν κλιμακώνει σε αρχιτεκτονικές κοινής μνήμης





A(i,k):write

if (base case)

```
if (base case)
    lu_kernel(A)
else
    lu_recursive(A<sub>00</sub>)
    lower_solve(A<sub>01</sub>,A<sub>00</sub>)
    upper_solve(A<sub>10</sub>,A<sub>00</sub>)
    schur(A<sub>11</sub>,A<sub>10</sub>,A<sub>01</sub>)
    lu_recursive(A<sub>11</sub>)
```

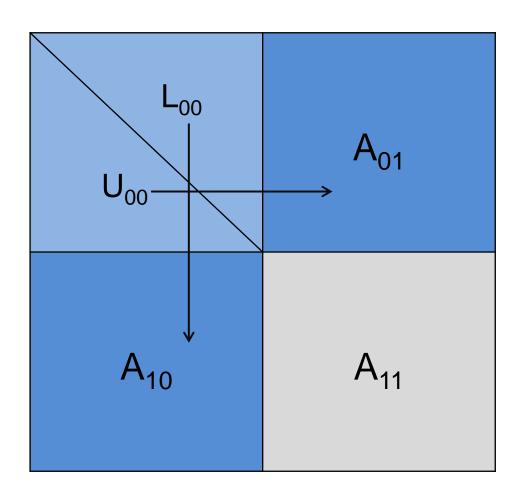
Forward Substitution: $L_{00} A_{01}' = A_{01} \rightarrow A_{01}'$ Forward Substitution: $A_{10}' U_{00} = A_{10} \rightarrow A_{10}'$ Matrix Multiplication: $A_{11}' = A_{11} - A_{10}' A_{01}'$



| A ₀₀ | A ₀₁ |
|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ |

lu_recursive(A₀₀)

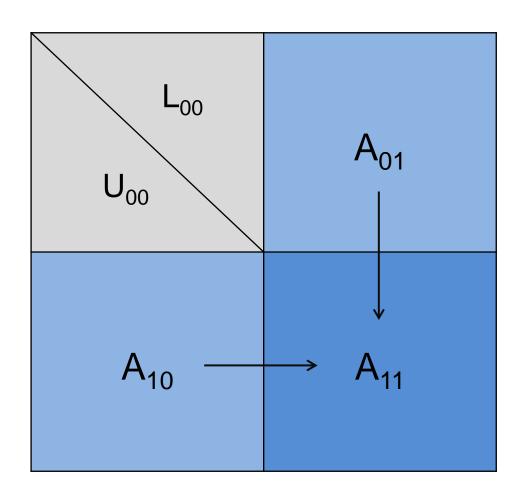




lu_recursive(A₀₀)

lower_solve(A_{01} , A_{00}) upper_solve(A_{10} , A_{00})



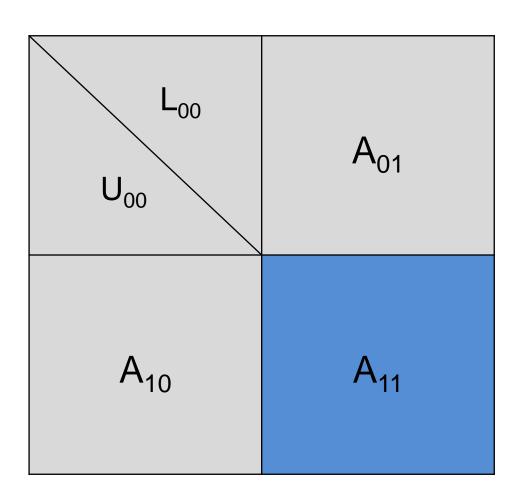


lu_recursive(A₀₀)

lower_solve(A_{01} , A_{00}) upper_solve(A_{10} , A_{00})

 $schur(A_{11}, A_{10}, A_{01})$





lu_recursive(A₀₀)

lower_solve(A_{01} , A_{00}) upper_solve(A_{10} , A_{00})

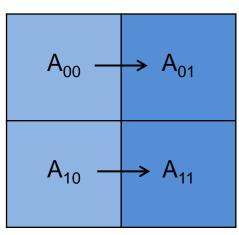
 $schur(A_{11}, A_{10}, A_{01})$

lu_recursive(A₁₁)



- Περισσότερη αναδρομή...
- lower_solve(A,L) : αναδρομική επίλυση του συστήματος LA'=A,
 για την εύρεση του A'

```
if (base case)
    block_lower_solve(A,L)
    else
      aux_lower_solve(A<sub>00</sub>,A<sub>10</sub>,L)
      aux_lower_solve(A<sub>01</sub>,A<sub>11</sub>,L)
```



- Δεν υπάρχει εξάρτηση στα δεδομένα των δύο κλήσεων της aux_lower_solve – παράλληλη εκτέλεση
- Tasks και για την aux_lower_solve!
- Ομοίως για την upper_solve



- Κι άλλη αναδρομή...
- schur(A,V,W) : A'=A-V*W

```
schur(A,V,W)
    if (base case)
        block schur(A,V,W)
    else
        schur(A_{00}, V_{00}, W_{00})
        schur(A_{01},V_{00},W_{01})
        \operatorname{schur}(A_{10}, V_{10}, W_{00})
        schur(A_{11}, V_{10}, W_{01})
        schur(A_{00}, V_{01}, W_{10})
        schur(A_{01},V_{01},W_{11})
        schur(A_{10}, V_{11}, W_{10})
        schur(A_{11},V_{11},W_{11})
```

Πίνακας εγγραφής : Α

```
schur(A_{00},V_{00},W_{00})
schur(A_{01},V_{00},W_{01})
schur(A_{10},V_{10},W_{00})
schur(A_{11},V_{10},W_{01})
```

```
schur(A_{00}, V_{01}, W_{10})

schur(A_{01}, V_{01}, W_{11})

schur(A_{10}, V_{11}, W_{10})

schur(A_{11}, V_{11}, W_{11})
```



```
lu tiled(A)
   range=N/B
   for (k=0;k<range-1;k++) {
       lu_kernel(A<sub>kk</sub>)
       I_{inv=get_inv_l(A_{kk})}
       u_inv=get_inv_u(A<sub>kk</sub>)
       for (i=k+1;i<range;i++) {
           mm_lower(l_inv, A_k, A_k)
           mm_upper(A<sub>ik</sub>, u_inv, A<sub>ik</sub>)
       for (i=k+1;i<range;i++)
           for (j=k+1;j<range;j++)
               mm(A_{ik}, A_{ki}, A_{ii})
   lu_kernel(A<sub>range-1,range-1</sub>)
```

Upper diagonal tile - LU Υπολογισμός L_{kk}^{-1} , U_{kk}^{-1}

 $A_{ki} = L_{kk}^{-1} A_{ki}$ - upper horizontal frame $A_{ik} = A_{ik} U_{kk}^{-1}$ - left vertical frame

Update trailing tiles – $A_{ij}=A_{ij}-A_{ik}A_{kj}$

LU decomposition-final diagonal tile



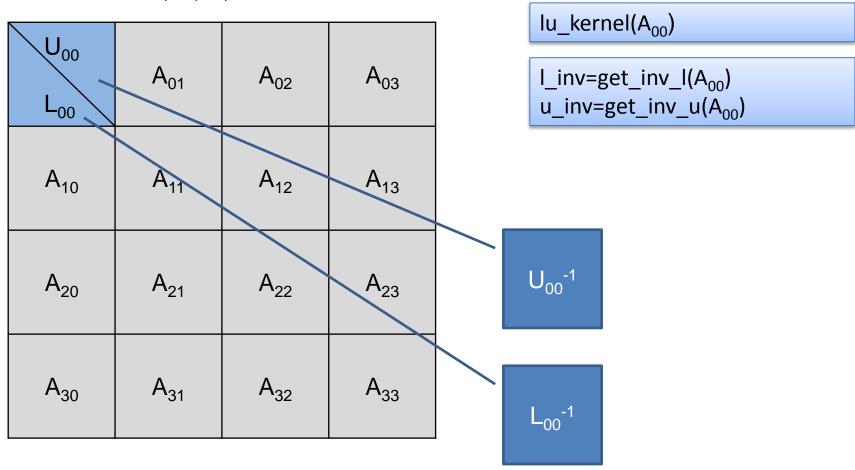
k=0, N, B, N/B=4

| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | A ₂₂ | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |

lu_kernel(A₀₀)

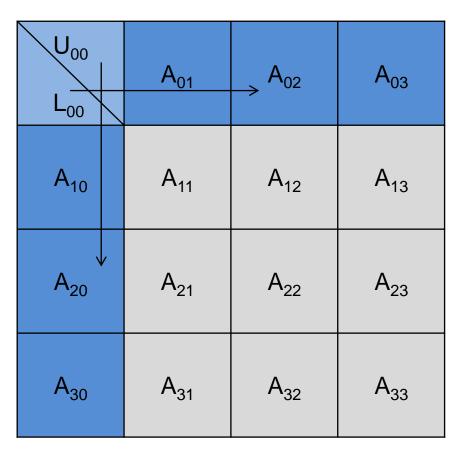








k=0, N, B, N/B=4



```
lu_kernel(A<sub>00</sub>)
```

```
l_inv=get_inv_l(A<sub>00</sub>)
u_inv=get_inv_u(A<sub>00</sub>)
```



k=0, N, B, N/B=4

| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|------------------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | \rightarrow A_{22} | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |

```
lu_kernel(A<sub>00</sub>)
```

```
l_inv=get_inv_l(A<sub>00</sub>)
u_inv=get_inv_u(A<sub>00</sub>)
```

```
for (i=1;i<4;i++)
for (j=1;j<4;j++)
mm(A<sub>i0</sub>,A<sub>0i</sub>,A<sub>ij</sub>)
```



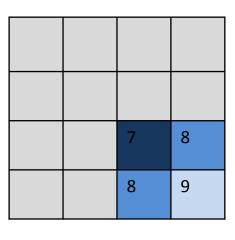
Εναλλακτικές Υλοποιήσεις: Tiled LU decomposition-Scheduling 1

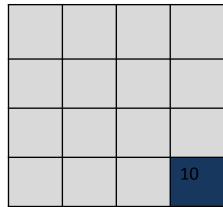
k=0

| 1 | 2 | 2 | 2 |
|---|---|---|---|
| 2 | 3 | 3 | 3 |
| 2 | 3 | 3 | 3 |
| 2 | 3 | 3 | 3 |

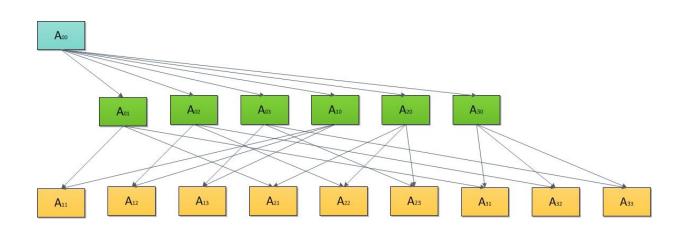
k=1

| | 4 | 5 | 5 | |
|--|---|---|---|--|
| | 5 | 6 | 6 | |
| | 5 | 6 | 6 | |





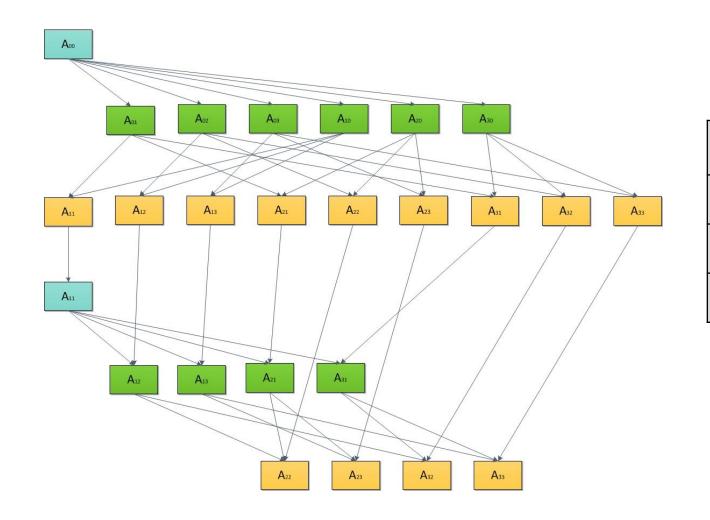






| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | A ₂₂ | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |

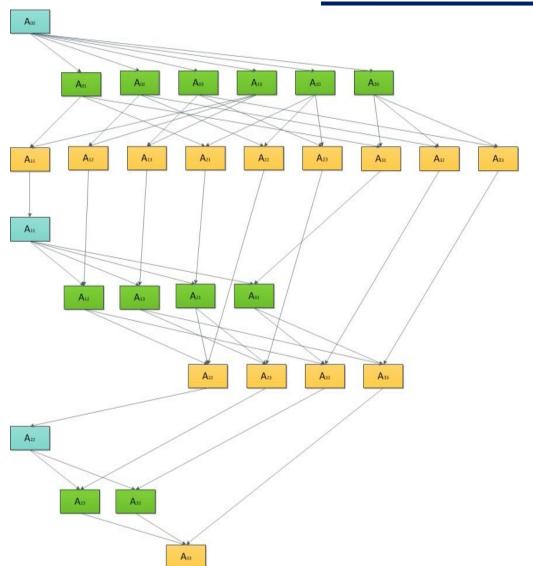






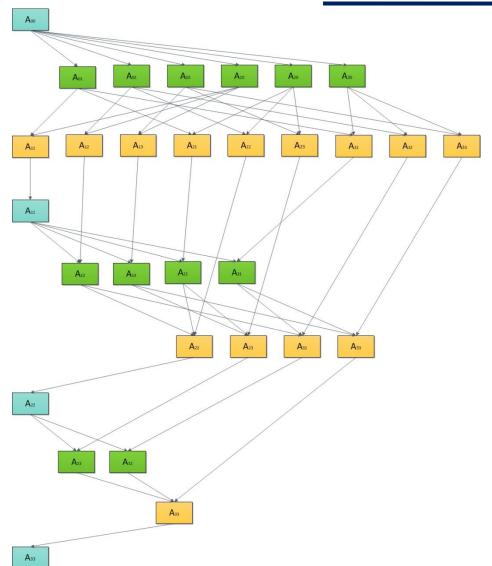
| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | A ₂₂ | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |





| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | A ₂₂ | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |





| A ₀₀ | A ₀₁ | A ₀₂ | A ₀₃ |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| A ₁₀ | A ₁₁ | A ₁₂ | A ₁₃ |
| A ₂₀ | A ₂₁ | A ₂₂ | A ₂₃ |
| A ₃₀ | A ₃₁ | A ₃₂ | A ₃₃ |



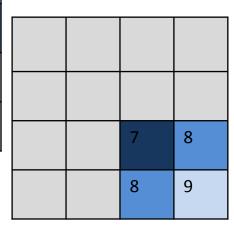
Εναλλακτικές Υλοποιήσεις: Tiled LU decomposition-Scheduling 2

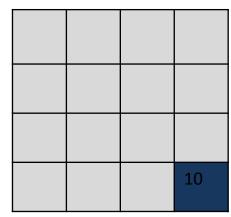
k=0

| 1 | 2 | 3 | 4 |
|---|---|---|---|
| 2 | 3 | 4 | 5 |
| 3 | 4 | 5 | 6 |
| 4 | 5 | 6 | 7 |

k=1

| 1.— 1 | | | | |
|-------|---|---|---|--|
| | | | | |
| | 4 | 5 | 6 | |
| | 5 | 6 | 7 | |
| | 6 | 7 | 8 | |





Βήματα υλοποίησης

- Ομάδες των 5 ή 6 ατόμων
- Κάθε ομάδα δουλεύει σε ένα εργαλείο
- Επιλέξτε εργαλείο με το οποίο θα δουλέψετε έως 18 Δεκ
 - Ο Οι ομάδες θα καταρτιστούν επιτόπου στο μάθημα 18 Δεκ.
- Φάση 1: Υλοποιήσεις / βελτιστοποιήσεις παράλληλων εκδόσεων
 - O Standard / recursive / tiled
 - O Parallel for / tasks
 - Ο Υβριδικές προσεγγίσεις
 - O Scheduling 1 / Scheduling 2 (βλ. διαφάνειες 18, 23)
- Φάση 2: Επιλογή των πιο ενδεικτικών υλοποιήσεων και λήψη μετρήσεων
- Φάση 3: Παρουσίαση (μεθοδολογία, αποτελέσματα, συμπεράσματα) από κάθε ομάδα
- Φάση 4: Συγγραφή αναφοράς (ανά ομάδα)
- Φάση 5: Συγγραφή research paper (από όλους)

