Programación Paralela y Computación de Altas Prestaciones Algoritmos Matriciales por Bloques

Javier Cuenca

Dpto. de Ingeniería y Tecnología de Computadores





- Trabajo por bloques
- Multiplicación de matrices
- Factorización LU
- Optimización automática: Tamaño de bloque óptimo

Trabajo por bloques

En las operaciones anteriores los costes son:

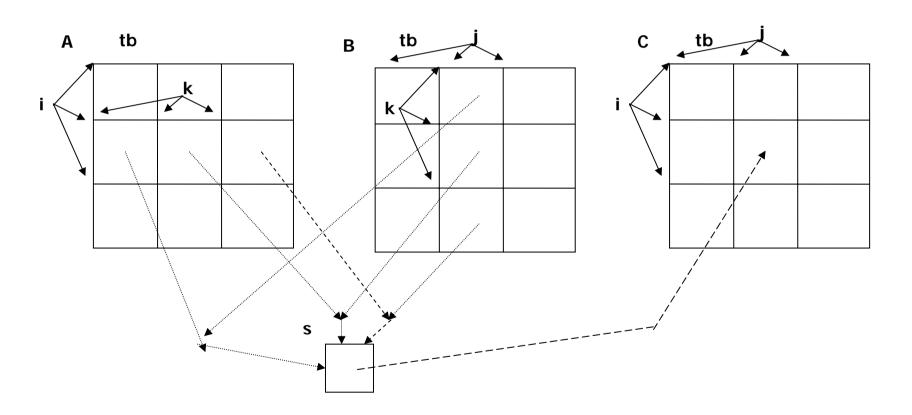
		Coste Computacional	Memoria
•	Vector-vector	n	n
•	Matriz-vector	n^2	n^2
	Matriz-matriz	n^3	n ²

- Desarrollando algoritmos con operaciones matriz-matriz, para el mismo número de operaciones aritméticas menos accesos a memoria → menor tiempo de ejecución
- Usado en el desarrollo de librerías desde los 80 (BLAS-3, LAPACK)
- Posibilidad de migración a rutinas paralelas más escalables



- La reducción varía de un sistema a otro
- ¿Cómo se sabe el tamaño de bloque óptimo? Varía con:
 - Sistema
 - Problema a resolver
 - Tamaño del problema
- Con lo que el método preferido también varía con el tamaño y el sistema (polialgoritmos)
- Difícil determinar a priori mejor método y parámetros >> métodos de optimización automática







```
void matriz_matriz_ld (double *a,int fa,int ca,int lda,
   double *b, int fb, int cb, int ldb, double *c, int fc, int
      cc, int ldc)
                                      Algoritmo sin bloques (normal).
  int i,j,k;
                                      Acceso elemento a elemento.
  double s;
                                      Problemas pequeños: buenas
                                      prestaciones pues caben en
  for(i=0;i<fa;i++)
                                      memoria de niveles bajos de
       for(j=0;j<cb;j++)
                                      la jerarquía.
                                      Problemas grandes: peores
           s=0.
                                      prestaciones.
           for(k=0;k<ca;k++
               s + = a[i*lda + k]*b[k*ldb + j];
           c[i*ldc+j]=s;
```

```
void matriz matriz bloques (double *a,int fa,int ca,int lda,double
   *b, int fb, int cb, int ldb, double *c, int fc, int cc, int ldc, int tb)
     int i,j,k; double *s;
                                              Algoritmo por bloques.
  s=(double *) malloc(sizeof(double)*
                                              Acceso y operaciones por
  for(i=0;i< fa;i=i+tb)
                                              bloques.
           for(j=0;j<cb;j=j+tb)
                                              Buenas prestaciones
                                              independiente del tamaño.
                                              El tamaño de bloque es
               matriz cero(s, tb, tb, tb);
                                              parámetro a determinar.
               for(k=0;k<ca;k=k+tb)
                   multiplicar acumular matrices(&a[i*lda+k], tb,
                   tb, lda, &b[k*ldb+j], tb, tb, ldb, s, tb, tb, tb);
               copiar matriz(s,tb, tb, tb,&c[i*ldc+j], tb, tb,ldc);
  free(s);
```

```
void multiplicar_acumular_matrices(double *a,int fa,int ca,int lda,double *b,int
fb, int cb, int ldb, double *c, int fc, int cc, int ldc)
  int i, j, k, kb;
  double *da, *db, s;
  for(i=0;i<fa;i++)</pre>
    da=&a[i*lda];
    for(j=0;j<cb;j++)
      db=&b[j];
      s=c[i*ldc+j];
      for(k=0,kb=0;k<ca;k++,kb=kb+ldb)
        s=s+da[k]*db[kb];
      c[i*ldc+j]=s;
                           multiplicar acumular matrices(&a[i*lda+k], tb,
```

```
void matriz matriz bloquesdobles (double *a,int fa,int ca,int
   lda, double *b, int fb, int cb, int ldb, double *c, int fc, int cc, int
  ldc,int tb,int tbp)
     int i,j,k; double *s;
                                                Algoritmo por bloques dobles.
                                                La operación sobre bloques
                                                no es la multiplicación
  s=(double *) malloc(sizeof(double)* tb * t
                                                directa, sino por bloques.
  for(i=0;i<fa;i=i+ tb)
                                                Tenemos dos tamaños
           for(j=0;j<cb;j=j+tb)
                                                de bloque.
               matriz cero(s, tb, tb, tb);
               for(k=0;k<ca;k=k+tb)
                    multiplicar acumular bloques(&a[i*lda+k],tb,
                       tb, lda, &b[k*ldb+j], tb, tb, ldb, s, tb, tb, tb, tbp);
               copiar_matriz(s, tb, tb, tb,&c[i*ldc+j], tb, tb,ldc);
  free(s);
```

```
void multiplicar acumular bloques (double *a, int fa, int ca, int lda, double *b, int fb, int cb, int
ldb,double *c,int fc,int cc,int ldc,int tbp)
 int i, j, k;
 double *s;
 s=(double *) malloc(sizeof(double)*tbp*tbp);
 for(i=0;i<fa;i=i+tbp)</pre>
   for(j=0;j<cb;j=j+tbp)</pre>
     copiar_matriz(&c[i*ldc+j],tbp,tbp,ldc,s,tbp,tbp,tbp);
     for(k=0;k<ca;k=k+tbp)
       multiplicar_acumular_matrices(&a[i*lda+k],tbp,tbp,lda,&b[k*ldb+j],tbp,tbp,ldb,s,tbp,tbp,tbp
     copiar_matriz(s,tbp,tbp,tbp,&c[i*ldc+j],tbp,tbp,ldc);
 free(s);
                      matriz cero(s, tb, tb, tb);
                      for(k=0;k<ca;k=k+tb)
                            multiplicar acumular bloques(&a[i*lda+k],tb)
                               tb, lda, &b[k*ldb+j], tb, tb, ldb, s, tb, tb, tb, tbp);
                      copiar_matriz(s, tb, tb, tb,&c[i*ldc+j], tb, tb,ldc);
      free(s);
```



Almacenamiento por bloques:

matriz				almacenamiento					
0	1	2	3		0	1	4	5	
		6			2	3	6	7	
			11		8	9	12	13	
12	13	14	15		10	11	14	15	

posible acceso más rápido a los datos dentro de las operaciones por bloques

Multiplicación de matrices, en portátil:

n 76%
12

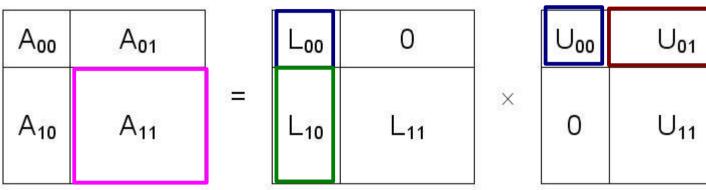
Multiplicación de matrices, en SUN Ultra 1:

Método\tamaño		200	400	800_	
Normal		0.2179	13.4601	(217.5464)	
Traspuest	а	0.2013	3.3653	27.9945	
Bloques	10	0.2880	2.5901	21.9029 Reducción 93	0/
	25	0.2192	1.8347	14.9642	70
	50	0.2161	1.7709	14.2502	
Bloq tras	10	0.2937	2.5026	20.4405	
	25	0.2195	1.8009	14.6415	
	50	0.2152	1.7628	14.1806	
Almac blo	10	0.2949	2.5122	20.3762	
	25	0.2277	1.8490	14.8625	
	50	0.2296	1.8429	14.7314	
Bl tr al bl	10	0.2925	2.4985	20.1975	
	25	0.2244	1.8082	14.5282	
	50	0.2231	1.7147	13.6553	
Bloq dob	20 5	0.6105	4.9363	39.9594	
-	20 10	0.3206	2.6669	19.7044	
	50 10	0.3039	2.4542	19.7044	
	50 25	0.2370	1.9221	15.5190	

Multiplicación de matrices, en kefren, pentium 4:

Método\tamaño	200	400	800
Normal	0.0463	0.7854	7.9686
Traspuesta	0.0231	0.2875	2.3190 Reducción 799
Bloques 10	0.0255	0.2493	2.032
25	0.0265	0.2033	1.6928
50	0.0219	0.1785	1.6594
Bloq dob 20 5	0.0393	0.3669	3.4955
20 10	0.0269	0.3090	2.4424
50 10	0.0316	0.2232	2.2768
50 25	0.0215	0.1755	1.4726





Cada A_{ij} , L_{ij} , U_{ij} de tamaño $b \times n$:

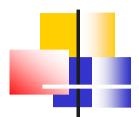
Paso 1: $L_{00}U_{00}=A_{00} \rightarrow Factorización sin bloques$

Paso 2: $L_{00}U_{01}=A_{01} \rightarrow Sistema múltiple triangular inferior (¿bloques?)$

Paso 3: $L_{10}U_{00}=A_{10} \rightarrow Sistema múltiple triangular superior (¿bloques?)$

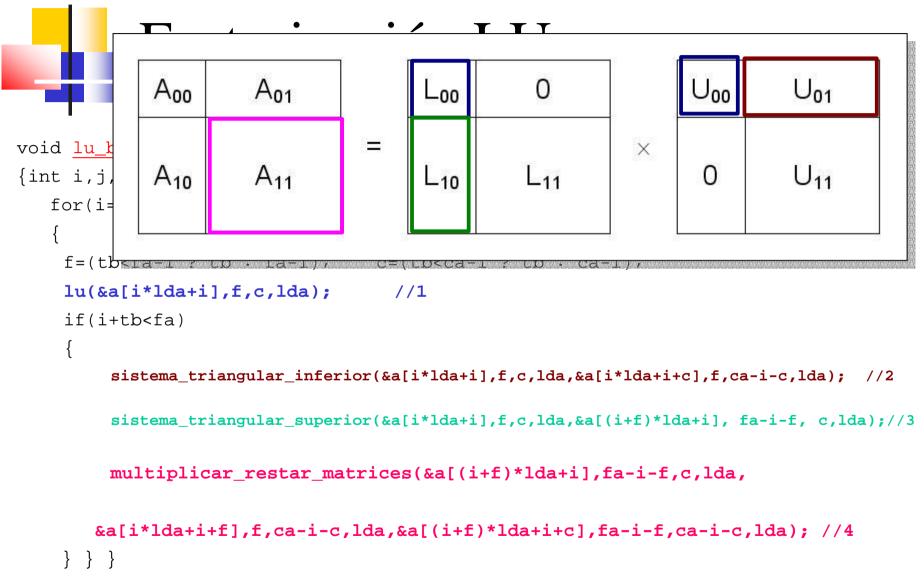
Paso 4: $A_{11} = L_{10} U_{01} + L_{11} U_{11} \rightarrow A'_{11} = A_{11} - L_{10} U_{01}$, por <u>bloques</u>

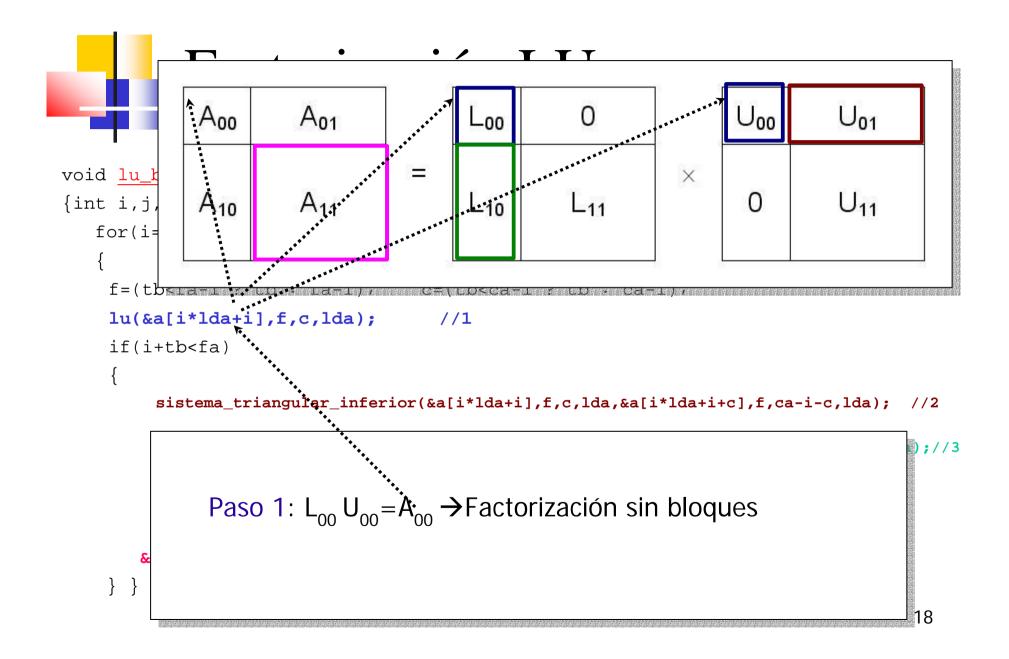
y seguir trabajando con el nuevo valor de A₁₁

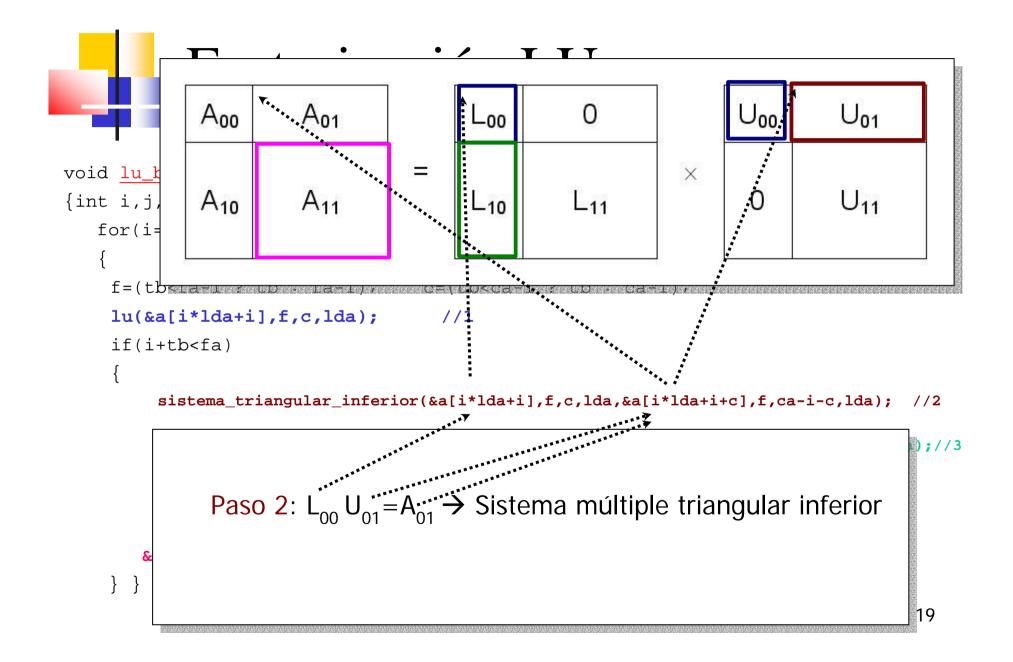


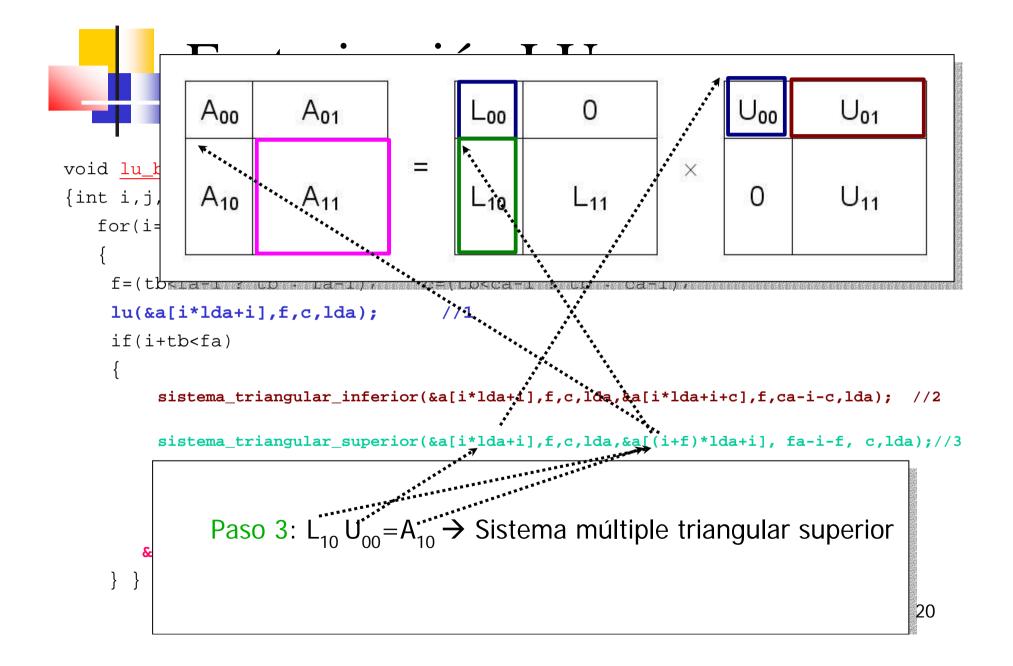
Factorización LU

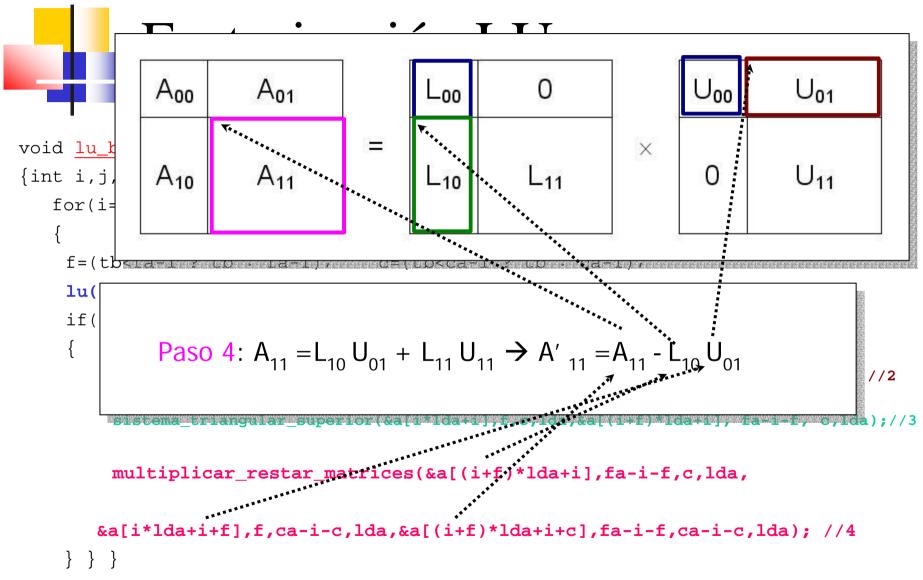
```
void lu bloques (double *a, int fa, int ca, int lda, int tb)
{int i, j, k, f, c;
   for(i=0;i<fa;i=i+tb)</pre>
    f=(tb < fa-i); c=(tb < ca-i); c=(tb < ca-i);
    lu(&a[i*lda+i],f,c,lda);
                                    //1
    if(i+tb<fa)
         sistema_triangular_inferior(&a[i*lda+i],f,c,lda,&a[i*lda+i+c],f,ca-i-c,lda); //2
         sistema_triangular_superior(&a[i*lda+i],f,c,lda,&a[(i+f)*lda+i], fa-i-f, c,lda);//3
         multiplicar_restar_matrices(&a[(i+f)*lda+i],fa-i-f,c,lda,
       &a[i*lda+i+f],f,ca-i-c,lda,&a[(i+f)*lda+i+c],fa-i-f,ca-i-c,lda); //4
```









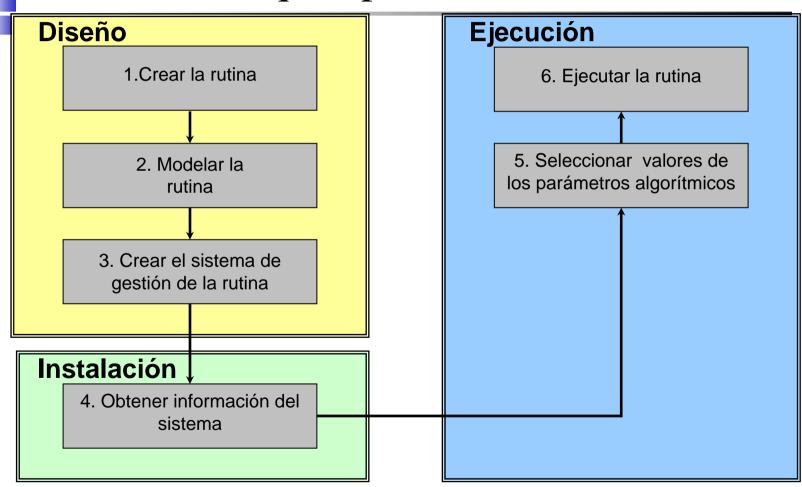


Factorización LU

en mi portátil:

tamaño bloque\matriz	800	1000
1	2.10	4.01
12	1.42	2.78
25	1.29	2.27
37	1.24	2.37
44	1.20	2.00
50	1.22	2.32
100	1.47	2.24
200	2.29	3.47
400	2.17	3.67
sin bloques	1.73	3.43

Tamaño de bloque óptimo



Ejemplo: Factorización LU

.Crear la rutina

A ₀₀	A ₀₁		Loo	0		\cup_{00}	U ₀₁
A ₁₀	A ₁₁	=	L ₁₀	L ₁₁	×	0	U ₁₁

DGETF2: Paso 1: $L_{00}U_{00}=A_{00} \rightarrow Factorización sin bloques$

DTRSM: Paso 2: $L_{00}U_{01}=A_{01} \rightarrow Sistema$ múltiple triangular inferior

DTRSM: Paso 3: $L_{10}U_{00}=A_{10} \rightarrow Sistema$ múltiple triangular superior

DGEMIM: Paso 4: $A_{11} = L_{10} U_{01} + L_{11} U_{11} \rightarrow A'_{11} = A_{11} - L_{10} U_{01}$



Ejemplo: Factorización LU

2. Modelar el tiempo de ejecución:

$$T_{EXEC} = \frac{2}{3}n^3k_{3_DGEMM} + bn^2k_{3_DTRSM} + \frac{1}{3}b^2nk_{2_DGETF2}$$

- n: el tamaño del problema a resolver
- *SP*: parámetros del sistema
 - $k_{3_DGEMM'}$ $k_{3_DTRSM'}$ k_{2_DGETF2}
 - coste computacional de una operación básica realizada por rutinas utilizadas (*DGEMM*, *DTRSM*, *DGETF2*)
- AP: parámetros algorítmicos
 - b: tamaño de bloque

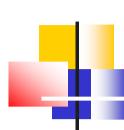


Ejemplo: Factorización LU

4. Obtener información del sistema

Table 1. Estimation of SP (k_3) for different block sizes and systems (in microseconds).

				Block size		
	System	16	32	64	96	128
	ref-BLAS	0.0205	0.0195	0.0220	0.0240	0.0340
SUN1	mac-BLAS	0.0120	0.0100	0.0100	0.0100	0.0100
	ATLAS	0.0070	0.0060	0.0055	0.0055	0.0055
	ref-BLAS	0.0135	0.0130	0.0128	0.0128	0.0128
SUN5	mac-BLAS	0.0060	0.0050	0.0044	0.0044	0.0044
	ATLAS	0.0040	0.0032	0.0030	0.0028	0.0028
PPC	mac-BLAS	0.0025	0.0022	0.0020	0.0019	0.0019
R10K	mac-BLAS	0.0105	0.0035	0.0030	0.0028	0.0028



Ejemplo: Factorización LU

5. Seleccionar valores de los AP

Table 1. Estimation of SP (k_3) for different block sizes and systems (in microseconds).

		Block size						
	System	16	32	64	96	128		
	ref-BLAS	0.0205	0.0195	0.0220	0.0240	0.0340		
SUN1	mac-BLAS	0.0120	0.0100	0.0100	0.0100	0.0100		
	ATLAS	0.0070	0.0060	0.0055	0.0055	0.0055		
	ref-BLAS	0.0135	0.0130	0.0128	0.0128	0.0128		
SUN5	mac-BLAS	0.0060	0.0050	0.0044	0.0044	0.0044		
	ATLAS	0.0040	0.0032	0.0030	0.0028	0.0028		
PPC	mac-BLAS	0.0025	0.0022	0.0020	0.0019	0.0019		
R10K	mac-BLAS	0.0105	0.0035	0.0030	0.0028	0.0028		



Ejemplo: Factorización LU

6. Ejecución de la rutina

Table 2. Comparison of the optimum execution time (opt), the execution time with the AP (block size) chosen by the model (OAP), the weighted execution time (wei), and LAPACK, on R10K.

		Executi	on time	Deviation	on from the (Optimum	
n	opt	OAP	wei	LAPACK	OAP	wei	LAPACK
512	0.27	0.29	0.43	0.31	7%	59%	15%
1024	2.57	2.60	3.70	2.71	1%	44%	5%
1536	6.52	6.52	11.00	7.26	0%	69%	11%
2048	40.71	41.56	46.60	43.97	2%	14%	8%
2560	29.90	29.90	51.38	31.04	0%	72%	4%
3072	59.87	60.52	93.82	65.96	1%	57%	10%



Trabajo alumnos.

- Conectarse a luna.inf.um.es
- Copiar a tu directorio los ejemplos que están en: /home/javiercm/ejemplos_algmatblo
- Probar los programas de las sesiones y corregir errores
- Comparar los tiempos de las multiplicaciones matriciales (bloques y no bloques)
- Comparar los tiempos de la factorización LU (bloques y no bloques)
- En las multiplicaciones matriciales por bloques quitar la restricción de:

tamaño de las matrices = multiplo del tamaño de bloque