ABS-Normal Form Eine Implementierung mit CUDA



Matthias Mitterreiter

Seminar Parallel Computing - FSU Jena Prof. Martin Bücker, Dr. Torsten Bosse, Dipl-Inf. Ralf Seidler

June 30, 2017





- 1. ABS-NF Einführung
- 2. Aufgabengeschreibung
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize and Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts



Einführung ABS-NF

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts



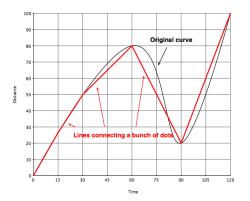
Ausgangspunkt:

- Picewise smooth functions
- Picewise linear function



Ausgangspunkt:

- Picewise smooth functions
- Picewise linear function





- Repräsentierung für Picewise linear functions (PL)
- Wird zur Approximierung von picewise smooth functions verwendet

$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$



Vorgehehen:

 $\textcircled{ } \textbf{ (Theorem) Jede PL kann mithilfe von } \textit{min} \textbf{ und } \textit{max} \textbf{ ausgedr\"{u}ckt werden}$



Vorgehehen:

- (Theorem) Jede PL kann mithilfe von *min* und *max* ausgedrückt werden
- (Theorem) Jeder *min max* Ausdruck kann mit *abs* repäsentiert werden

Das Ergebniss ist die ABS-NF einer PL Funktion.



Vorgehehen:

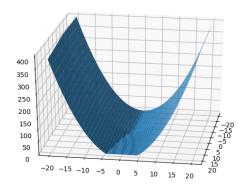
- (Theorem) Jede PL kann mithilfe von *min* und *max* ausgedrückt werden
- ② (Theorem) Jeder min max Ausdruck kann mit abs repäsentiert werden
- 3 Picewise linearization wird durch algorithmisches differenzieren erreicht.

Das Ergebniss ist die ABS-NF einer PL Funktion.



$$F(x_1, x_2) = (x_2^2 - x_1^+)^+ \qquad F: \mathbb{R}^2 \to \mathbb{R}$$

 $(i)^+ = \max(0, i)$





Nach der Transformation:

$$\begin{pmatrix} \Delta Z_1 \\ \Delta Z_2 \\ \Delta Y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} w_1 \\ w_7 - \frac{1}{2}|w_1| \\ \frac{1}{4}|w_1| - \frac{1}{2}|w_7| \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ -\frac{1}{4} & w_2 & -\frac{1}{4} & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x_1 \\ \Delta x_2 \\ |\Delta Z_1| \\ |\Delta Z_2| \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$



Aufgaben

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Aufgaben:

- Evaluate abs normal form:
 - Geg: a, b, Z, L, J, Y, Δx
 - Ges: $\Delta z, \Delta y$



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Aufgaben:

- Evaluate abs normal form:
 - Geg: a, b, Z, L, J, Y, ∆x
 - Ges: Δz, Δy
- Calculate Gradient
 - Geg: a, b, Z, L, J, Y, ∆Z
 - ullet Ges: Gradient γ, Γ



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Aufgaben:

- Evaluate abs normal form:
 - \bullet Geg: $a, b, Z, L, J, Y, \Delta x$
 - Ges: Δz, Δy
- Calculate Gradient
 - Geg: a, b, Z, L, J, Y, ΔZ
 - Ges: Gradient γ, Γ
- Solve abs-normal form system
 - Geg: a, b, Z, L, J, Y, ∆y
 - Ges: Δx , ΔZ



Programmiersprachen

- Python 3.5: Prototyping und Serial Performance benchmarks
- Cuda C++: Implementierung der paralleln ABSNF Aufgaben

Annahmen:

- Global memory der GPU ist groß genug um alle benötigten Datenstrukturen zeitgleich zu halten
- 2. Daten werden vektorisiert übergeben
- 3. Sofern möglich mappe alle Problem auf existierende Librariers



Benutzte Libraries:

- cuBLAS (cuda Basic Linear Algebra Subprograms)
 - Matrix Vector operations
 - Matrix Matrix operations
- cuSOLVER
 - Matrix factorization
 - Triangular solve
- C++ STL

```
1 #include <cublas_v2.h>
2 #include <cusolverDn.h>
```

```
1 nvcc -std=c++11 x.cu -lcublas -lcusolver -o x
```



Evaluate

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Gegeben:

$$a, b, Z, L, J, Y, m, n, s, \Delta x$$

Gesucht:

$$\Delta z, \Delta y$$



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Gegeben:

$$a, b, Z, L, J, Y, m, n, s, \Delta x$$

Gesucht:

$$\Delta z, \Delta y$$

$$\Delta y = b + (J \times \Delta x) + (Y \times |\Delta z|)$$

$$\Delta z = a + (J \times \Delta x) + (L \times |\Delta z|)$$



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Gegeben:

$$a, b, Z, L, J, Y, m, n, s, \Delta x$$

Gesucht:

$$\Delta z, \Delta y$$

$$\Delta y = b + (J \times \Delta x) + (Y \times |\Delta z|)$$

$$\Delta z = a + (J \times \Delta x) + (L \times |\Delta z|)$$

Problem:

$$\Delta z = a + (J \times \Delta x) + (L \times |\Delta z|)$$

$$\begin{pmatrix} \Delta z_1 \\ \Delta z_2 \\ \Delta z_3 \\ \Delta z_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ k_3 \\ k_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} |\Delta z_1| \\ |\Delta z_2| \\ |\Delta z_3| \\ |\Delta z_4| \end{pmatrix}$$

$$k = a + Z \times \Delta x$$

$$\Delta z_1 = \underbrace{L_1 \times |\Delta z|}_{=0} + k_1 = k_1$$

$$\text{L\"{o}se } z = f(|\Delta z|)$$

$$\begin{pmatrix} \Delta z_1 \\ \Delta z_2 \\ \Delta z_3 \\ \Delta z_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ k_3 \\ k_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} |\Delta z_1| \\ |\Delta z_2| \\ |\Delta z_3| \\ |\Delta z_4| \end{pmatrix}$$

$$k = a + Z \times \Delta x$$

$$\Delta z_1 = \underbrace{L_1 \times |\Delta z|}_{=0} + k_1 = k_1$$

$$\Delta z_2 = L_2 \times |\Delta z| + k_2$$
$$= L_{2,1} \times |\Delta z_1| + k_2$$

$$\begin{pmatrix} \Delta z_1 \\ \Delta z_2 \\ \Delta z_3 \\ \Delta z_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ k_3 \\ k_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} |\Delta z_1| \\ |\Delta z_2| \\ |\Delta z_3| \\ |\Delta z_4| \end{pmatrix}$$

$$k = a + Z \times \Delta x$$

$$\Delta z_1 = \underbrace{L_1 \times |\Delta z|}_{=0} + k_1 = k_1$$

$$\Delta z_2 = L_2 \times |\Delta z| + k_2$$

$$= L_{2,1} \times |\Delta z_1| + k_2$$

$$\Delta z_3 = L_3 \times |\Delta z| + k_3$$

$$= L_{3,1} \times |\Delta z_1| + L_{3,2} \times |\Delta z_2| + k_3$$



$$\begin{pmatrix} \Delta z_1 \\ \Delta z_2 \\ \Delta z_3 \\ \Delta z_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ k_3 \\ k_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} |\Delta z_1| \\ |\Delta z_2| \\ |\Delta z_3| \\ |\Delta z_4| \end{pmatrix}$$

$$k = a + Z \times \Delta x$$

$$\Delta z_1 = \underbrace{L_1 \times |\Delta z|}_{=0} + k_1 = k_1$$

$$\Delta z_2 = L_2 \times |\Delta z| + k_2$$

$$= L_{2,1} \times |\Delta z_1| + k_2$$

$$\Delta z_3 = L_3 \times |\Delta z| + k_3$$

$$= L_{3,1} \times |\Delta z_1| + L_{3,2} \times |\Delta z_2| + k_3$$

$$\Delta z_4 = L_4 \times |\Delta z| + k_4$$

$$= L_{4,1} \times |\Delta z_1| + L_{4,2} \times |\Delta z_2| + L_{4,3} \times |\Delta z_3| + k_4$$

```
1
     template <tvpename T>
     void eval(T *a. T *b.
 2
3
           T *Z, T *L,
4
           T *J, T *Y,
5
           T *dx.
6
           int m, int n, int s,
7
           T *dz, T *dv,
8
           T *abs dz)
9
    {
10
         // dz = a
11
         cudaMemcpv(dz, a, ... cudaMemcpvDeviceToDevice));
12
         // dz = Z * dx + dx
13
         cublasDgemv(.,Z, ., dx, . dz, .)
14
         // dz[i] = L[i]_i * |dz|_i
15
         for(int i=0: i<s: i++)
16
17
           cublasDgemv( . ,&L[i * s], . ,abs_dz, . , &dz[i],.);
           abs <<<1,1>>>(&dz[i], &abs_dz[i], 1);
18
19
         }
20
         // dv = b
21
         cudaMemcpy(dy, b, ., cudaMemcpyDeviceToDevice);
         // dv = dv + J*dx
22
23
         cublasDgemv(.,J, ., dx, ., dv, .));
         // dv = dv + Y * |dz|
24
         cublasDgemv(., Y, ., abs_dz, ., dy, .));
25
26
```



Speicherkomplexität:

$$(s^2 + (3 + m + n) * s + (m + 2)m + n) * sizeof(T)$$

Speicherkomplexität:

$$(s^2 + (3 + m + n) * s + (m + 2)m + n) * sizeof(T)$$

Seien

- m = 1000, n = 1000, s = 1000
- ullet Datatype: double pprox 8 bytes
- 32.048.000 Bytes $\approx 0.032048 GB$



Speicherkomplexität:

$$(s^2 + (3 + m + n) * s + (m + 2)m + n) * sizeof(T)$$

Seien

- m = 1000, n = 1000, s = 1000
- Datatype: $double \approx 8 bytes$
- \bullet 32.048.000 Bytes \approx 0.032048 GB

Seien

- m = 1000, n = 1000, s = 100.000
- Datatype: double ≈ 8bytes
- 81.610.424.000 Bytes \approx 81.610*GB*



Komplexität:

| Funktion | Komplexität Seriell | Komplexität Parallel |
|--------------------------|---------------------|----------------------|
| cudaMemcpy(dz, a) | S | s/p |
| cublasDgemv(Z, dx, dz) | s * n | (s*n)/p |
| cublasDgemv(L, dz) | s * s | (s*s)/p |
| cublasMemcpy(dy,b) | m | m/p |
| cublasDgemv(J, dx, dy) | m * n | (m*n)/p |
| cublasDgemv(Y, dz , dy) | m * s | (m*s)/p |



Komplexität:

| Funktion | Komplexität Seriell | Komplexität Parallel |
|--------------------------|---------------------|----------------------|
| cudaMemcpy(dz, a) | S | s/p |
| cublasDgemv(Z, dx, dz) | s * n | (s*n)/p |
| cublasDgemv(L, dz) | s * s | (s*s)/p |
| cublasMemcpy(dy,b) | m | m/p |
| cublasDgemv(J, dx, dy) | m * n | (m*n)/p |
| cublasDgemv(Y, dz , dy) | m * s | (m*s)/p |

Der Rechenaufwand steigt im selben Maße wie der Speicheraufwand!



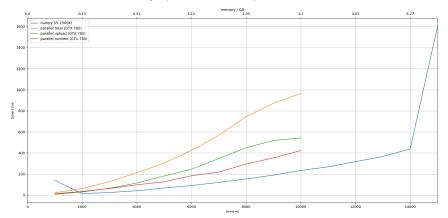
Komplexität:

| Funktion | Komplexität Seriell | Komplexität Parallel |
|--------------------------|---------------------|----------------------|
| cudaMemcpy(dz, a) | S | s/p |
| cublasDgemv(Z, dx, dz) | s * n | (s*n)/p |
| cublasDgemv(L, dz) | s * s | (s*s)/p |
| cublasMemcpy(dy, b) | m | m/p |
| cublasDgemv(J, dx, dy) | m * n | (m*n)/p |
| cublasDgemv(Y, dz , dy) | m * s | (m*s)/p |

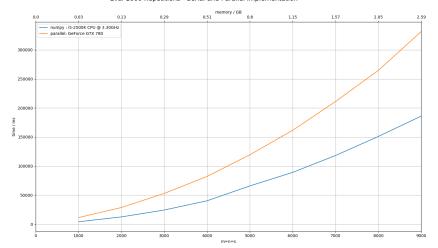
Der Rechenaufwand steigt im selben Maße wie der Speicheraufwand !

Vermutung, parallelisieren bringt hier nicht viel!

Eval Single Repetition - Serial and Parallel Implementation



Eval 1000 Repetitions - Serial and Parallel Implementation





Gradient

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts



$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$

Gegeben:

$$a, b, Z, L, J, Y, m, n, s, \Delta Z$$

Gesucht:

$$\gamma, \Gamma$$

Wobei:

$$\gamma = b + Y\Sigma(I - L\Sigma)^{-1}a$$

$$\Gamma = J + Y\Sigma(I - L\Sigma)^{-1}Z$$

$$\Sigma = Diag(Sign(\Delta z))$$



Brauchen:

$$\Sigma (I - L\Sigma)^{-1}$$

$$\Sigma = \textit{Diag}(\textit{Sign}(\Delta z))$$

Fallstricken:



Brauchen:

$$\Sigma (I - L\Sigma)^{-1}$$

$$\Sigma = \textit{Diag}(\textit{Sign}(\Delta z))$$

Fallstricken:

 \bullet Sparse Matrix Σ



Brauchen:

$$\Sigma (I - L\Sigma)^{-1}$$

$$\Sigma = \textit{Diag}(\textit{Sign}(\Delta z))$$

Fallstricken:

- \bullet Sparse Matrix Σ
- ullet Inverse $(I-L\Sigma)^{-1}$



Sei:

$$\Delta z = [-3,0,4,-1]$$

Dann gilt für $I - L\Sigma$:

$$I - \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -L_{2,1} & 1 & 0 & 0 \\ -L_{3,1} & 0 & 1 & 0 \\ -L_{4,1} & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



Sei:

$$\Delta z = [-3,0,4,-1]$$

Dann gilt für $I - L\Sigma$:

$$I - \left(\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{array}\right) \times \left(\begin{array}{cccc} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{array}\right) = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -L_{2,1} & 1 & 0 & 0 \\ -L_{3,1} & 0 & 1 & 0 \\ -L_{4,1} & 0 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

das entspricht folgenden Operationen:

- Hinzufügen einer Hauptdiagonalen
- ullet Skalieren der Spalten von L mit den Vorzeichen von Δz



Sei:

$$\Delta z = [-3,0,4,-1]$$

Dann gilt für $I - L\Sigma$:

$$I - \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ L_{2,1} & 0 & 0 & 0 \\ L_{3,1} & L_{3,2} & 0 & 0 \\ L_{4,1} & L_{4,2} & L_{4,3} & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -L_{2,1} & 1 & 0 & 0 \\ -L_{3,1} & 0 & 1 & 0 \\ -L_{4,1} & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

das entspricht folgenden Operationen:

- Hinzufügen einer Hauptdiagonalen
- ullet Skalieren der Spalten von L mit den Vorzeichen von Δz

Besser dieses als Operation zu implementieren. Das Auflösen der unteren Dreiecksmatrix $(I-L\Sigma)^{-1}$ übernimmt CUBLAS.

```
1
     template <typename T>
 2
     void gradient (T *a, T *b,
 3
             T *Z, T *L,
             T *J, T *Y,
4
             T *dz,
5
6
             T *Tss. T *I. T *K.
7
             int m, int n, int s,
8
             int gridsize, int blocksize,
9
             T *gamma, T *Gamma)
10
       // d_Tss = diag(1) - L * diag(sign(dz))
       initTss <<<gridsize, blocksize >>>(d_Tss,d_L, d_dz, s, s*s);
11
       // d I = diag(1) // room for improvement, operations can be merged
12
       initIdentity <<<gridsize, blocksize >>> (d_I, s);
13
       // d T = d Tss * X
14
       getTriangularInverse(handle, d_Tss, d_I, s);
15
16
       // d_I = d_I * diag(sign(dz))
17
       multWithDz <<<gridsize, blocksize >>>(d_I, d_dz, s);
      // d_K = d_Y * d_I
18
19
       cublasDgemm(..d Y...d I.d K.)):
20
       // d gamma = d b
       // d_Gamma = J
21
22
       cudaMemcpv(d gamma, d b..):
23
       cudaMemcpy(d_Gamma, d_J,.);
24
       // d_gamma = d_gamma + K*a
25
       cublasDgemv(.,d_K,., d_a,., d_gamma,.);
26
       // d Gamma = d Gamma + K*Z
27
       cublasDgemm(.,d_K,d_Z,d_Gamma,m));
28
```



Speicherkomplexität:

Bei m = n = s:

$$8s^2 + 4s \times sizeof(type)$$

- m = n = s = 1000 : 0.064 GB
- m = n = s = 5000 : 1.6 GB
- m = n = s = 10.000 : 6.40 GB

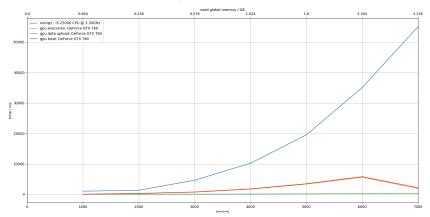


Komplexität (m = n = s):

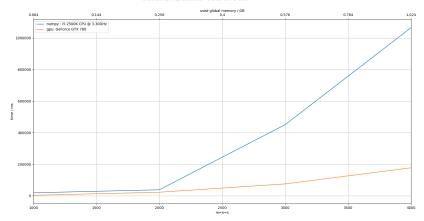
| Funktion | Komplexität Seriell |
|------------------------|--------------------------|
| initTss() | s^2 |
| initIdentity() | s^2 |
| getTriangularInverse() | s^2 (backsubstitution) |
| multWithDz() | s^2 |
| cublasDgemm() | <i>s</i> ³ |
| cublasDgemv() | s^2 |
| cudaMemcpy() | s |

Lässt sich alles gut parallelisieren.

Gradient Single Execution - Serial vs Parallel



Gradient 100 Executions - Serial vs Parallel





Blocksize und Gridsize?

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts





Wie sollen gridsize and blocksize gewählt werden?

Generischen Ansatz



- Generischen Ansatz
- Starte mit gewisser blocksize and gridsize in abh. von device spec.



- Generischen Ansatz
- Starte mit gewisser blocksize and gridsize in abh. von device spec.
- threads berechnen, welche aufgaben sie abarbeiten sollen



- Generischen Ansatz
- Starte mit gewisser blocksize and gridsize in abh. von device spec.
- threads berechnen, welche aufgaben sie abarbeiten sollen
- über die optimalen parameter kann optimiert werden.

Choosing Gridsize and Blocksize Beispiel



Zu Implementierende Operation:

$$A = A \times Diag(Sign(dz))$$



Zu Implementierende Operation:

$$A = A \times Diag(Sign(dz))$$

Beispiel:

$$A \in \mathbb{R}^{3 \times 3}, dz \in \mathbb{R}^2$$

$$dz=(-j,0,k)$$

$$\begin{pmatrix} a & d & g \\ b & e & h \\ c & f & i \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -a & 0 & g \\ -b & 0 & h \\ -c & 0 & i \end{pmatrix}$$

Choosing Gridsize and Blocksize Beispiel

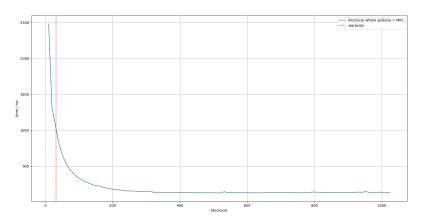


ANIMATION

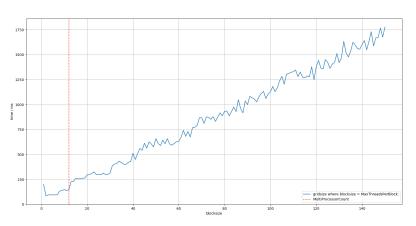


```
template <typename T>
1
2
     void __global__ multWithDz(T *A, T *dz, int s){
       int i = threadIdx.x;
4
       int j = blockIdx.x;
5
6
       int id = i*s + j;
       while(id < s*s && j < s){
7
         if(i<s){
8
           if(A[id] != T(0))
9
             A[id] = A[id] * cuutils::sign(&dz[j]);
10
           i+=blockDim.x:
11
         }
12
         else{
13
          i = i%s;
14
           j = j + gridDim.x;
15
16
         id = i*s + j;
17
18
```

choosing the blocksize



choosing the gridsize



choosing blocksize and gridsize

1750

1500

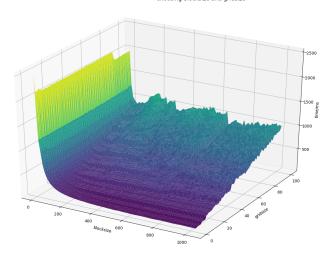
1250

- 1000

- 750

- 500

- 250





Solve

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts





Gegben:

$$a, b, Z, L, J, Y, \Delta y$$

Gesucht:

$$\Delta x, \Delta z$$

$$\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} Z & L \\ J & Y \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \Delta x \\ |\Delta z| \end{pmatrix}$$



$$\Delta z = a + Z\Delta x + L|\Delta z|$$

$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

Ausgangslage:

$$\Delta y = 0$$

Andernfalls

$$b' = b - \Delta y$$



$$\Delta z = a + Z\Delta x + L|\Delta z|$$
$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

Ausgangslage:

$$\Delta y = 0$$

Andernfalls

$$b' = b - \Delta y$$

Umstellen nach Δx :

$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

$$0 = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

$$-b - Y|\Delta z| = J\Delta x$$

$$b + Y|\Delta z| = J\Delta x(-1)$$

$$J^{-1}(b + Y|\Delta z|) = -\Delta x$$

$$\Delta x = -J^{-1}(b + Y|\Delta z|)$$



$$\Delta z = a + Z\Delta x + L|\Delta z|$$

$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

Haben:

$$\Delta x = -J^{-1}(b+Y|\Delta z|)$$



$$\Delta z = a + Z\Delta x + L|\Delta z|$$

$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

Haben:

$$\Delta x = -J^{-1}(b + Y|\Delta z|)$$

Einsetzen in

$$\begin{split} \Delta z &= a + Z\Delta x + L|\Delta z| \\ &= a + Z\left(-J^{-1}(b+Y|\Delta z|)\right) + L|\Delta z| \\ &= a + Z\left(-J^{-1}b - J^{-1}Y|\Delta z|\right) + L|\Delta z| \\ &= a - ZJ^{-1}b - ZJ^{-1}Y|\Delta z| + L|\Delta z| \\ &= a - ZJ^{-1}b - (ZJ^{-1}Y - L)|\Delta z| \end{split}$$



$$\Delta z = a + Z\Delta x + L|\Delta z|$$

$$\Delta y = b + J\Delta x + Y|\Delta z|$$

Haben:

$$\Delta x = -J^{-1}(b+Y|\Delta z|)$$

$$\Delta z = a - ZJ^{-1}b - (ZJ^{-1}Y - L)|\Delta z|$$

Modularisieren:

$$\Delta z = a - ZJ^{-1}b - (ZJ^{-1}Y - L)|\Delta z|$$

$$= c + S|\Delta z|$$

$$c = a - ZJ^{-1}b$$

$$S = I - ZJ^{-1}Y$$



Problem:

$$\Delta z = c + S|\Delta z|$$



Problem:

$$\Delta z = c + S|\Delta z|$$

Lösung mithilfe Fixpunktiteration:

- Generalized (Pseudo) Newton
- Block-Seidel Algorithmus
- Modulus Iteration Algorithmus

Konvergieren unter gewissen Konvergenzkrieterien (linear / endlich).



Modulus Iteration Algorithmus:

```
1 \Delta z = Init()

2 c = a - ZJ^{-1}b

3 S = L - ZJ^{-1}Y

4 while not converged:

5 \Delta_z = c + S|\Delta z|

6 \Delta x = -J^{-1}(b + Y|\Delta z|)
```

Notes:

- Problem ist die Berechnung von c und S
- J nicht singulär.



Für

$$S=L-ZJ^{-1}Y$$

QR - Zerlegung:

$$J^{-1}Y = X$$
$$Y = JX$$
$$Y = QRX$$
$$QY = RX$$

Benutze triangular solve! Berechne:

$$S = L - ZX$$



Komplexität (m = n = s) bei k Iterationen

| Funktion | Komplexität Seriell |
|------------------|---------------------|
| cusolverDnDgeqrf | s ³ (QR) |
| cusolverDnDormqr | s^2 (QRxB) |
| cublasDgemm() | s^3 |
| cublasDgemv() | $s^2 * k$ |
| cudaMemcpy() | s * k |

Lässt sich alles gut parallel ausführen !!!



Final Thoughts

- 1. Einführung
- 2. Aufgaben
- 3. Evaluate
- 4. Gradient
- 5. Blocksize und Gridsize
- 6. Solve
- 7. Final Thoughts

Final Thoughts Was ist da?



Was ist da nach der ersten Implementation?



Was ist da nach der ersten Implementation?

| Language | files | blank | comment | code |
|--------------|-------|-------|---------|------|
| Python | 25 | 285 | 486 | 7451 |
| C/C++ Header | 5 | 82 | 209 | 1256 |
| C++ | 7 | 41 | 19 | 334 |
| SUM : | 37 | 408 | 714 | 9041 |



Was ist da nach der ersten Implementation?

| Language | files | blank | comment | code |
|--------------|-------|-------|---------|------|
| Python | 25 | 285 | 486 | 7451 |
| C/C++ Header | 5 | 82 | 209 | 1256 |
| C++ | 7 | 41 | 19 | 334 |
| SUM: | 37 | 408 | 714 | 9041 |
| | | | | |

Dabei:

- Working prototype in CUDA C++ und Python
- Unittests
- Coole Plot Generatoren

Final Thoughts Was fehlt?



Final Thoughts Was fehlt?



Was fehlt:

Refactoring

Final Thoughts Was fehlt?



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten
- Speichermanager



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten
- Speichermanager
- Spezielle Wahl für Gridsize und Blocksize



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten
- Speichermanager
- Spezielle Wahl für Gridsize und Blocksize
- Multidevice Support



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten
- Speichermanager
- Spezielle Wahl für Gridsize und Blocksize
- Multidevice Support
- Sparsity



- Refactoring
- Funktionierende Implementierung des Gen. Newton solvers
- Useability
- Anwendung
- Numerische Checks der Ergebnisse bei größeren Daten
- Speichermanager
- Spezielle Wahl für Gridsize und Blocksize
- Multidevice Support
- Sparsity
- Math Tuning



- Archiv Torsten Bosse
- Linear Algebra and its Applications Griewank
- Cuda DOC
- https://castingoutnines.wordpress.com/2010/01/12/piecewise linear calculus part 2 getting to smoothness/



