# ABS-Normal Form Eine Implementierung mit CUDA



Matthias Mitterreiter

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

July 8, 2017



- 1. ABS-NF Einführung
- 2. Aufgabenbeschreibung
- 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



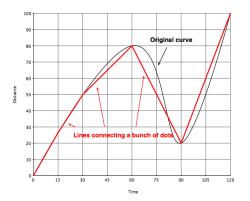
## Ausgangspunkt:

- 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

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

 $a \in \mathbb{R}^s, b \in \mathbb{R}^m, \Delta x \in \mathbb{R}^n, \Delta y \in \mathbb{R}^m \Delta z \in \mathbb{R}^s, Z \in \mathbb{R}^{s \times n}, L \in \mathbb{R}^{s \times s}, J \in \mathbb{R}^{m \times n}, Y \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 



## Erzeugung der ABS-NF:

• (Theorem) Jede PL kann mithilfe von *min* und *max* ausgedrückt werden.



## Erzeugung der ABS-NF:

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

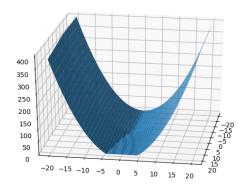


## Erzeugung der ABS-NF:

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



$$F(x_1, x_2) = (x_2^2 - x_1^+)^+ \qquad F: \mathbb{R}^2 \to \mathbb{R}$$
  
 $(i)^+ = \max(0, i)$ 





#### 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, Δx
  - Ges: Δz, Δy
- Calculate Gradient
  - Geg: a, b, Z, L, J, Y, Δz
  - $\bullet \ \, \mathsf{Ges} \colon \mathsf{Gradient} \,\, \gamma, \mathsf{\Gamma}$



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

## Aufgaben:

- Evaluate abs normal form:
  - Geg: a, b, Z, L, J, Y, ∆x
  - Ges: Δz, Δy
- Calculate Gradient
  - Geg:  $a, b, Z, L, J, Y, \Delta z$
  - Ges: Gradient  $\gamma$ ,  $\Gamma$
- Solve abs-normal form
  - Geg: a, b, Z, L, J, Y, Δy
  - Ges:  $\Delta x$ ,  $\Delta Z$



## Programmiersprachen

- Python 3.5: Prototyping und Serial Performance benchmarks
- Cuda C++: Implementierung der paralleln ABS-NF 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:

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

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

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

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



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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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



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

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

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

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

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

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

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

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

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

```
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:  $double \approx 8bytes$
- $\bullet$  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 !



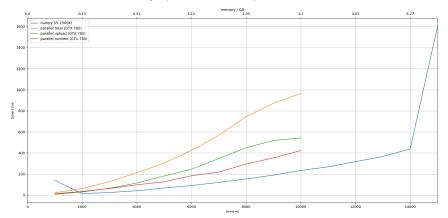
## Komplexität:

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

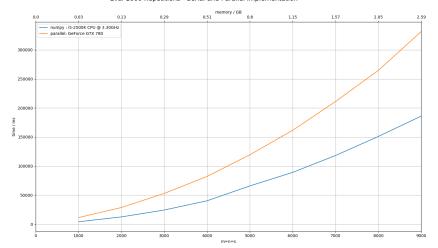
Der Rechenaufwand steigt im selben Maße wie der Speicheraufwand !

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  $\Sigma$ 



Brauchen:

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

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

### Fallstricken:

- $\bullet$  Sparse Matrix  $\Sigma$
- 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 den folgenden Operationen:

- Hinzufügen einer Hauptdiagonalen
- ullet Skalieren der Spalten von L mit den Vorzeichen von  $\Delta z$



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 den folgenden Operationen:

- Hinzufügen einer Hauptdiagonalen
- ullet Skalieren der Spalten von L mit den Vorzeichen von  $\Delta z$

Kann als lineare Operation implementiert werden. 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

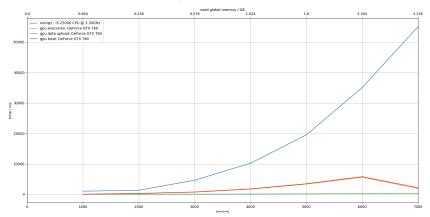


### Komplexität (m = n = s):

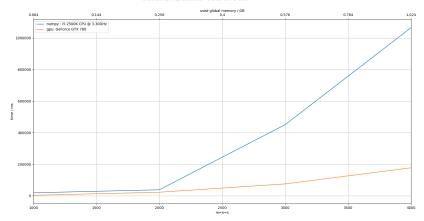
Funktion	Komplexität Seriell
initTss()	$s^2$
initIdentity()	$s^2$
getTriangularInverse()	$s^2$ (backsubstitution)
multWithDz()	$s^2$
cublasDgemm()	<i>s</i> <sup>3</sup>
cublasDgemv()	$s^2$
cudaMemcpy()	s

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 blocksize and gridsize in abh. von device spec.



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



- Generischen Ansatz
- Starte mit 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:

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

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

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

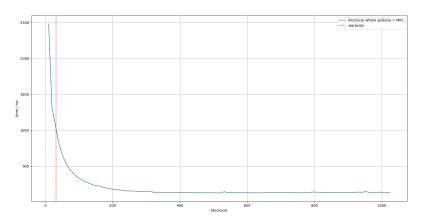
# Choosing Gridsize and Blocksize Beispiel



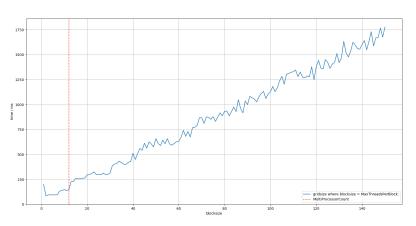


```
template <typename T>
1
2
     void __global__ multWithDz(T *A, T *dz, int s){
       int i = threadIdx.x;
4
       int j = blockIdx.x;
5
6
       int id = i*s + j;
       while(id < s*s && j < s){
7
         if(i<s){
8
           if(A[id] != T(0))
9
             A[id] = A[id] * cuutils::sign(&dz[j]);
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

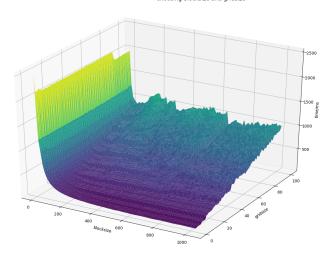
1250

- 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  $\Delta x$ :

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

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

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

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

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

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



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

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:



#### 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:



Für

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

QR - Zerlegung:

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

Berechne:

$$S = L - ZX$$



Komplexität (m = n = s) bei k Iterationen

Funktion	Komplexität Seriell
cusolverDnDgeqrf	<i>s</i> <sup>3</sup> (QR)
cusolverDnDormqr	$s^2$ (QRxB)
cublasDgemm()	$s^3$
cublasDgemv()	$s^2 * k$
cudaMemcpy()	s * k



# 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 Implementierung?



# Was ist da nach der ersten Implementierung?

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



# Was ist da nach der ersten Implementierung?

files	blank	comment	code
25	285	486	7451
5	82	209	1256
7	41	19	334
37	408	714	9041
		25 285 5 82 7 41	25 285 486 5 82 209 7 41 19

#### 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/



**SPEICHER-ANIMATION**