

Wave-Datei-Analyse via FFT

Wave-Dateien enthalten gesampelte Daten, die in bestimmten Zeitabständen gespeichert wurden. Eine Fourier-Transformation über diesen Daten verrät das Frequenz-Spektrum der zugrunde liegenden Wellen. Dies kann man effektiv über Fast Fourier Transformation (FFT) algorithmisieren...

Überblick

- Vorüberlegungen
- Fourier-Transformation
- Fast Fourier Transformation und Algorithmen
- Wave-Datei-Analyse

Vorüberlegungen

- Werte zwischen -128 und 127 (8-bit) bzw. -32768 und 32767 (16-bit)
- Konstante Abstände zwischen den einzelnen Werten
$$\Delta t = \frac{1}{\textit{SamplingRate}}$$
- Endliche Anzahl von Daten, jedoch in großen Mengen, vorhanden

Fourier-Transformation

Fourier-Transformation

- Jede mögliche Schwingung auf einer Periode T lässt sich als unendliche Summe von Sinus- und Kosinus-Funktionen darstellen:

$$f(t) = \sum_{k=0}^{\infty} (A_k \cos \omega_k t + B_k \sin \omega_k t)$$

$$\text{mit } \omega_k = \frac{2\pi k}{T}$$

$$\text{und } B_0 = 0$$

- Das Wichtigste ist es nun, die Koeffizienten A_k und B_k zu berechnen.

Fourier-Koeffizienten

- Dies geht, wie man durch arithmetische Operationen zeigen kann, so:

$$A_k = \frac{2}{T} \int_{-T/2}^{+T/2} f(t) \cos \omega_k t dt \text{ für } k \neq 0$$

$$A_0 = \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{+T/2} f(t) dt$$

$$B_k = \frac{2}{T} \int_{-T/2}^{+T/2} f(t) \sin \omega_k t dt \text{ für alle } k$$

Umwandlung in komplexe Schreibweise

- Die Eulersche Identität läßt uns Sinus und Kosinus auch im komplexen Fall fassen:

$$e^{i\alpha t} = \cos \alpha t + i \sin \alpha t$$

- Wir können nun unser $f(t)$ komplex auffassen:

$$f(t) = A_0 + \sum_{k=-\infty}^{\infty} C_k e^{i\omega_k t}$$

$$\text{mit } \omega_k = \frac{2\pi k}{T} \text{ und } C_0 = A_0, C_k = \frac{A_k - iB_k}{2}, C_{-k} = \frac{A_k + iB_k}{2}$$

- Natürlich lassen sich dann auch die Koeffizienten C_k komplex formulieren:

$$C_k = \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{+T/2} f(t) e^{-i\omega_k t} dt \text{ für } -\infty \leq k \leq +\infty$$

Diskrete Fourier-Transformation

- Die bisher betrachteten Formeln beziehen sich auf kontinuierliche Funktionen. Hier haben wir jedoch nur „Stichproben“, unsere Samples $\{f_k\}$. Umformuliert lautet die Formel für das Spektrum $\{F_j\}$ also so:

$$F_j = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} f_k W_N^{-kj}$$

mit $W_N = e^{\frac{2\pi i}{N}}$

Fast Fourier Transformation und Algorithmen

Laufzeit Fourier-Transformation

- Würde man diese Formel direkt in einen Algorithmus umformulieren, würde man feststellen, dass er eine Laufzeit von $O(N^2)$ hat (für jedes j müssen wir N k 's durchlaufen).

<i>Daten</i>	<i>Laufzeit</i>
256	65536
512	262144
1024	1048576
2048	4194304

Laufzeit Fast Fourier Transformation

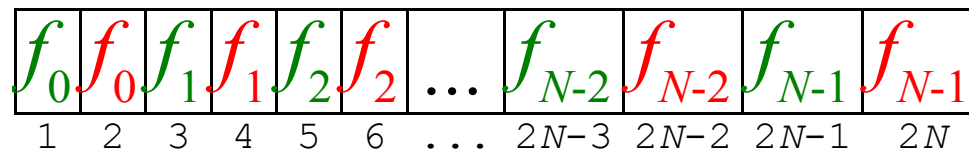
- Durch geschickte Überlegungen (dass man aus zwei Fourier-Reihen eine machen kann, und dass bei einer Fourier-Reihe der Länge 1 $F_0=f_0$ ist) kann man einen Algorithmus der Laufzeit $O(N \log_2 N)$ schreiben.

<i>Daten</i>	<i>Laufzeit</i>
256	2048
512	4608
1024	10240
2048	22528

Algorithmus

```
public static void four1(double  
    data[], int nn, int isign)
```

- Der Algorithmus selbst besteht aus zwei Teilen, der erste sortiert die Daten neu für den Algorithmus und der zweite berechnet die Fourier-Transformationen.
- Die Daten werden wie folgt an den Algorithmus übergeben:



f_0 ist der reelle Teil und f_0 der imaginäre Teil der komplexen Zahl f_0 .

- nn ist N , $isign=1$ bedeutet FFT, $isign=-1$ inverse FFT.

```

public static void four1(double data[], int nn, int isign) {
    int n, mmax, m, j, istep, i;
    double wtemp, wr, wpr, wpi, wi, theta;
                                                    // Double precision for the
                                                    // trigonometric recurrences.

    double tempr, tempi;

    n = nn << 1;
    j = 1;
    for (i = 1; i < n; i += 2) {
        if (j > i) {
            double temp = data[j];
            data[j] = data[i];
            data[i] = temp;
            temp = data[j+1];
            data[j+1] = data[i+1];
            data[i+1] = temp;
        } // if
        m = n >> 1;
        while (m >= 2 && j > m) {
            j -= m;
            m >>= 1;
        } // while
        j += m;
    } // for
    // This is the bit-reversal section
    // of the routine.
    // Exchange the two complex numbers.

```

```

public static void four1(double data[], int nn, int isign) {

    // Here begins the Danielson-Lanczos section of the routine.
    mmax = 2;
    while (n > mmax) { // Outer loop executed log2 nn times.
        istep = mmax << 1;
        // Initialize the trigonometric recurrence.
        theta = isign * (2.0 * Math.PI/mmax);
        wtemp = Math.sin(0.5*theta);
        wpr = -2.0 * wtemp * wtemp;
        wpi = Math.sin(theta);
        wr = 1.0;
        wi = 0.0;
        for (m = 1; m < mmax; m += 2) { // Here are the two nested inner loops.
            for (i = m; i <= n; i += istep) {
                j = i + mmax; // This is the Danielson-Lanczos
                            // formula:
                tempr = wr * data[j] - wi * data[j + 1];
                tempi = wr * data[j + 1] + wi * data[j];
                data[j] = data[i] - tempr;
                data[j + 1] = data[i + 1] - tempi;
                data[i] += tempr;
                data[i + 1] += tempi;
            } // for
            // Trigonometric recurrence.
            wr = (wtemp = wr) * wpr - wi * wpi + wr;
            wi = wi * wpr + wtemp * wpi + wi;
        } // for
        mmax = istep;
    } // while
} // four1(float data[], long nn, int isign)

```

four1 () : *Output-Daten*

- Die Daten werden in folgendem Format wieder zurückgegeben:

$f=0$	$f=0$	$f=1/N\Delta$	$f=1/N\Delta$...	$f=(N/2-1)/N\Delta$	$f=(N/2-1)/N\Delta$
1	2	3	4	...	N-1	N

$f=\pm 1/2\Delta$	$f=\pm 1/2\Delta$	$f=-(N/2-1)/N\Delta$	$f=-(N/2-1)/N\Delta$...	$f=-1/N\Delta$	$f=-1/N\Delta$
N+1	N+2	N+3	N+4	...	2N-1	2N

f_0 ist der reelle Teil und f_0 der imaginäre Teil der komplexen Zahl f_0 .

Komfortable Methoden

- `complexFFT()` und `complexFFTinv()` übernehmen die Bestimmung von N und reorganisieren das $[0..2N-1]$ -Datenfeld in ein $[1..2N]$ -Datenfeld und zurück:

```
public static void complexFFT(double data[]) {
    if (isPowerOf2(data.length)) {
        double[] d = new double[data.length + 1];
        d[0] = 0.0;
        // copy the array
        for (int i = 0; i < data.length; i++) {
            d[i + 1] = data[i];
        } // for
        // call the fast fourier transformation algorithm
        four1(d, (d.length - 1) / 2, 1);
        // copy the array back
        for (int i = 1; i < d.length; i++) {
            data[i - 1] = d[i];
        } // for
    } // if
    else
        throw new IllegalArgumentException("The passed array does not have "
            + "the length of a Power of 2.");
} // complexFFT(double data[])
```

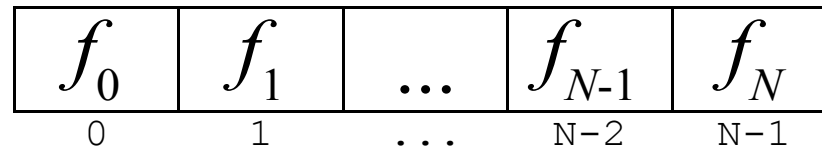

Reelle Fast Fourier Transformation

- Eine reelle Fast Fourier Transformation ist nichts anderes als eine komplexe Fast Fourier Transformation, wo alle imaginären Teile der $f_n=0$.
- Es gilt: $F_n = F_{N-n}^*$ (komplex konjugiert). Deshalb braucht nur das positive Frequenzspektrum gespeichert zu werden.
- Es ist möglich, zwei reelle FFT in dem Algorithmus für komplexe FFT gleichzeitig durchzuführen (`twofft()`).

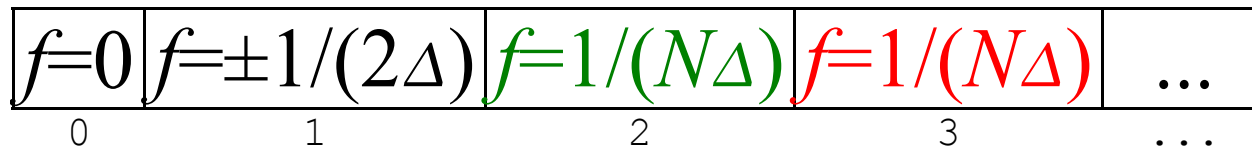
Komfortable Methode

```
public static void realFFT(double data[])
```

- Input:



- Output ($f=0$ und $f=\pm 1/(2\Delta)$ haben keinen imaginären Teil):



f_0 ist der reelle Teil und f_0 der imaginäre Teil der komplexen Zahl f_0 .

Wave-Datei-Analyse

Format der Daten

- Die Daten eines Audio-Kanals liegen in einem `int[] data` sortiert nach ihrem zeitlichen Auftreten vor.
- Zu jedem `int[] data` gibt es eine Sample-Rate `float samplingRate`. Sie bezeichnet die Anzahl der Samples pro Sekunde.
- Die Werte der einzelnen `ints` liegen zwischen -128 und 127 (8-bit) bzw. -32768 und 32767 (16-bit).

Analyse der FFT-Daten

- Wichtig sind die absoluten Größen der Intensitäten (also der komplexen Zahlen). Diese errechnen sich durch folgende Formel:

$$|z| = \sqrt{\Re(z)^2 + \Im(z)^2}$$

- Die Frequenzen zu den dazugehörigen Intensitäten können durch die schon öfters erwähnte Formel errechnet werden:

$$F_i = \frac{i}{N \Delta}$$

$$\text{mit } \Delta = \frac{1}{\text{SamplingRate}}$$

analyseWaveData () : *Ein Stück Wave-Daten analysieren*

- Der folgende Algorithmus transportiert einen Teil der Wave-Daten in den `realFFT()`-Algorithmus und gibt die Analyse zurück. Zuerst Kopf und Parameter-Check:

```
public static double[][] analyseWaveData(int[] data, int start, int end,
                                         float samplingRate) {
    // what can happen...
    if (start >= end)
        throw new IllegalArgumentException("\"start\" must be higher then "
                                         + "\"end\".");
    if (!FastFourierTransformation.isPowerOf2(end - start))
        throw new IllegalArgumentException("Can only analyse data with the "
                                         + "length of a Power of 2.");
    if (data == null)
        throw new IllegalArgumentException("I need some data to analyse.");
    if (end > data.length)
        throw new IllegalArgumentException("\"data\" is too small.");
}
```

```

public static double[][] analyseWaveData(int[] data, int start, int end,
                                         float samplingRate) {

    // copy the data into a new array
    int N = end - start;
    double[] d = new double[N];
    for (int i = start, j = 0; i < end; i++, j++) {
        d[j] = data[i];
    } // for

    // Fast Fourier Transformation does the wave file analysis
    FastFourierTransformation.realFFT(d);

    double[][] output = new double[N / 2 + 1][2];

    // get out F[N/2]
    output[N / 2][0] = samplingRate / 2.0;
    output[N / 2][1] = Math.abs(d[1]);
    d[1]=0.0;

    // get out F[0]..F[N/2-1]
    for (int i = 0; i < d.length / 2; i++) {
        output[i][0] = (double)i * samplingRate / N;
        output[i][1] = Math.sqrt(d[i * 2] * d[i * 2]
                                + d[i * 2 + 1] * d[i * 2 + 1]);
    } // for
    return output;
} // analyseWaveData(int[] data, int start, int end, int samplingRate)

```

`analyseWaveData ()` : ***Output-Daten***

- Zurückgegeben wird ein zweidimensionales Array von Doubles `double [] []`, das für jede errechnete Intensität bei einer bestimmten Frequenz ein Pärchen bereithält, das die Frequenz und die Intensität beinhaltet:
`double [i] [0] = Frequenz`
`double [i] [1] = Intensität bei Frequenz`
- Die Anzahl der Pärchen ist genau `end - start + 1` (also immer eine Potenz von 2+1).

`analyseWaveFile()` : *einen Teil einer Wave-Datei analysieren*

- Nun haben wir fast alles, um eine echte Wave-Datei zu analysieren. Was nun noch fehlt sind ein paar Routinen, die die Daten aus einer Wave-Datei holen und an `analyseWaveData()` schicken. Dabei kommt die schon bekannte Klasse `AudioData` mit ins Spiel:

```
AudioData AudioData(java.io.File audiofile)
int[] getLeftChannel()
int[] getRightChannel()
float getSampleRate()
```

`analyseWaveFile()` : *einen Teil einer Wave-Datei analysieren*

- Der Rest ist nun trivial:

```
public static double[][] analyseWaveFile(String fname, double start_sec,
                                         int lengthFFT, boolean leftChannel) {
    AudioData d = new AudioData(new File(fname));
    int start = (int)(start_sec * d.getSampleRate());
    if (leftChannel)
        return analyseWaveData(d.getLeftChannel(), start, start + lengthFFT,
                                d.getSampleRate());
    else
        return analyseWaveData(d.getRightChannel(), start, start + lengthFFT,
                                d.getSampleRate());
} // analyseWaveFile(String fname, double start_sec, int lengthFFT,
// boolean leftChannel)
```

- Die Output-Daten sind die, die von `analyseWaveData()` zurückgegeben werden.

`showAnalysisWindow()` : *die Daten auf den Bildschirm bringen*

- Die Daten sind nun soweit, dass sie visuell dargestellt werden können. Da es hier um die Analyse der Daten geht und nicht um `java.awt.*`. Deshalb nur das Wichtigste.
- Für die Darstellung ist eine logarithmische Skala der Y-Achse praktisch. Somit wird die Lautstärke linear in dB dargestellt. Hinzu kommt noch die Normalisierung, die hier jedoch ohne weitere Bedeutung ist.

```
// logarithmic plot of data gets a better graph
for (int i = 0; i < d.length; i++) {
    d[i][1] = Math.log(d[i][1] / (double)fft_length);
} // for
```

$$\forall x : \log\left(\frac{x}{c}\right) = \log(x) - \log(c)$$

- Das Objekt `FrequencyWindow` ist ein Fenster, das die Daten plottet. Der wichtigste Teil dabei ist die Methode `paint()`, die die eigentliche Arbeit übernimmt.

Literatur

- Tilman Butz: „*Fouriertransformation für Fußgänger*“, Stuttgart, Leipzig, 2000.
- Numerical Recipes Software: „*NUMERICAL RECIPES IN C: THE ART OF SCIENTIFIC COMPUTING*“, Cambridge, 1992, <http://www.nr.com/>.
- Sun Microsystems: „*Java™ 2 SDK, Standard Edition – Documentation – Version 1.3.1*“, <http://java.sun.com/j2se/1.3/docs.html>.
- Materialien zur Sitzung: <http://www.t-online.de/~datzko/musik/wissenschaft/fft.zip>.