

# Inhaltsverzeichnis

<b>1 Threads und Prozesse</b>	<b>1</b>
1.1 Einleitung . . . . .	1
1.2 Aufbau von Prozessen . . . . .	1
1.3 Verwalten der Prozesse . . . . .	3
1.3.1 Funktionsweise des Schedulers . . . . .	5
1.4 Threads . . . . .	6
1.5 Implementation in java . . . . .	8
1.5.1 ThreadPool . . . . .	9
1.5.2 Thread sicherheit . . . . .	10
<b>2 Quellen</b>	<b>11</b>
<b>3 Programm</b>	<b>12</b>
3.1 Einleitung . . . . .	12
3.2 Idee . . . . .	13
3.3 Implementation in Java . . . . .	13
3.3.1 Berechnen der Sektionen . . . . .	13
3.3.2 Berechnen der durchschnittlichen Farbe . . . . .	14
3.3.3 Erstellen einer Datenbank . . . . .	15
3.3.4 Berechnen der besten Bilder . . . . .	16
3.3.5 Skalieren der Bilder . . . . .	17
<b>4 Laufzeitanalyse</b>	<b>22</b>
4.1 Einleitung . . . . .	22
4.2 Testungen . . . . .	23

# 1 Threads und Prozesse

## 1.1 Einleitung

Prozesse sind die Ausführung eines Programms auf dem Prozessor. Jedoch kann ein Prozessor maximal ein Prozess gleichzeitig ausführen. Um Verwirrung zu beseitigen möchte ich darauf hinweisen, dass selbst moderne Prozessoren nicht in der Lage sind mehrere Prozesse auszuführen. Diese "Illusion" wird erzeugt, da ein Prozessor(Bauteil) mehrere Kerne hat. Diese Kerne sind die eigentlichen Prozessoren. In Zukunft werde ich den Begriff Kerne nutzen um die Unterscheidung zu erleichtern. Um trotzdem mehrere Prozesse gleichzeitig zu bearbeiten, werden den einzelnen Kernen die Prozesse für nur wenige Millisekunden zugeordnet. Diese nennt man auch Virtuelle Threads. Jeder Virtuelle Thread kann einem realen Kern zugeordnet werden. Jedoch wird nicht jeder Process gleich lange einem Kern zugeordnet. Die Prozesse konkurrieren um ihre Zeit. Denn schließlich soll mein Computerspiel nicht die gleiche Zeit bekommen, wie meine Stoppuhr app. Diese wechselt zwischen den einzelnen Prozessen nennt man auch Kontextwechsel. Der Kontext des Kerns ändert sich demnach.

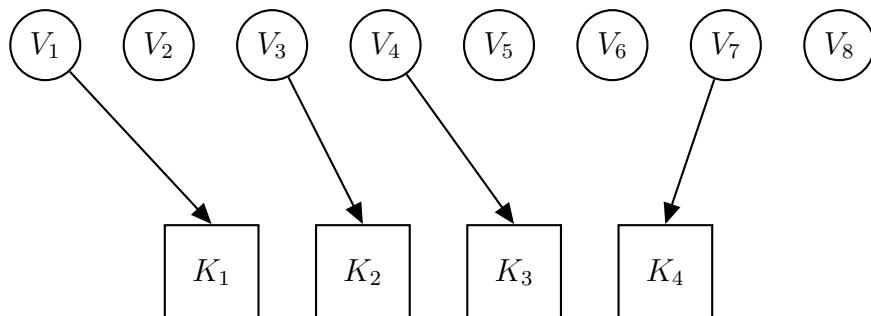


Abbildung 1.1: Aufteilung von Virtuellen Threads auf Kernel

## 1.2 Aufbau von Prozessen

Prozesse müssen jedoch noch ein wenig mehr als nur ein Stück code besitzen, um aktiv zu werden. Generell kann man sagen, dass Prozesse aus 7 Elementen bestehen. Diese nennt man Prozesskontext. Innerhalb des Prozesskontextes gibt es noch den Hardwarekontext.

- Das auszuführende Programm
- Die Daten des Programmes. Umfasst etwa die Globalen Variablen.
- Einen Stack. Ein Stack funktioniert nach dem Push und Pop Verfahren und speichert die lokalen Variablen für einen schnelleren Zugriff.

- Kernelstack. Umfasst die Systemaufrufe des Prozesses.
  - CPU Register. Kann in den meisten Fällen nur ein Befehl speichern (64bit Prozessor = 64bits im Register)
  - MMU Register, dass den Zugriff auf den Arbeitsspeicher verwaltet.

Da ein Prozess viele Kontextwechsel durchleben wird, muss das Betriebssystem bestimmte Register speichern. Dazu gehört aus dem Hardwarekontext:

- Instruction Pointer - Die Speicheradresse des nächsten Befehls.
- Instruction Register - Der aktuelle Befehl.
- Stackpointer - Speichert das Ende des Stacks.
- Basepointer - Speicheradresse des aktuellen Elementes im Stack.
- Akkumulator - Speichert, Ergebnisse der ALU

Dies sind die wichtigsten Informationen, um die Rechenoperationen weiterführen zu können. Das Betriebssystem braucht jedoch noch weitere Informationen über einen Prozess. Diese werden auch Systemkontext genannt. Die wichtigsten davon sind:

- Ort in der Prozesstabellen
- PID - Prozessnummer
- Prozesszustand
- Priorität
- Eltern- oder Kindprozesse
- Zugriffsrechte - Linux: -20 bis 19; Windows: Rechte werden einzeln zugewiesen
- Erlaubte Ressourcenmengen - Bsp. Maximaler RAM Verbrauch
- Verwendete Dateien - Um zu verhindern, dass mehrere Prozesse an einer Datei arbeiten
- Zugeordnete Geräte - Maus, Tastatur, ...

Mithilfe der Prozesstabellen kann das Betriebssystem die einzelnen Prozesse speichern. In dieser werden Prozesskontrollblöcke gespeichert, welche den Hardwarekontext und Systemkontext beinhaltet. Bei einem Kontextwechsel wird der Prozesskontext aus der Prozesstabellen wieder hergestellt.

### 1.3 Verwalten der Prozesse

Jedes Betriebssystem muss einen weg haben, um effektiv die Kontextwechsel der Prozesse durchführen zu können. Dazu wird in den meisten Fällen ein *Warteschlangen System* verwendet. Auch hat ein Prozess deutlich mehr Zustände als nur *untätig* und *rechnend* in einem modernen Betriebssystem. Dazu wird heutzutage meistens das *7-Zustands Prozessmodell* oder eine modifizierte Variante. Linux als Beispiel verwendet ein *8-Zustands Prozessmodell*, welches das Modell mit einem *kernel rechnend* Zustand erweitert.

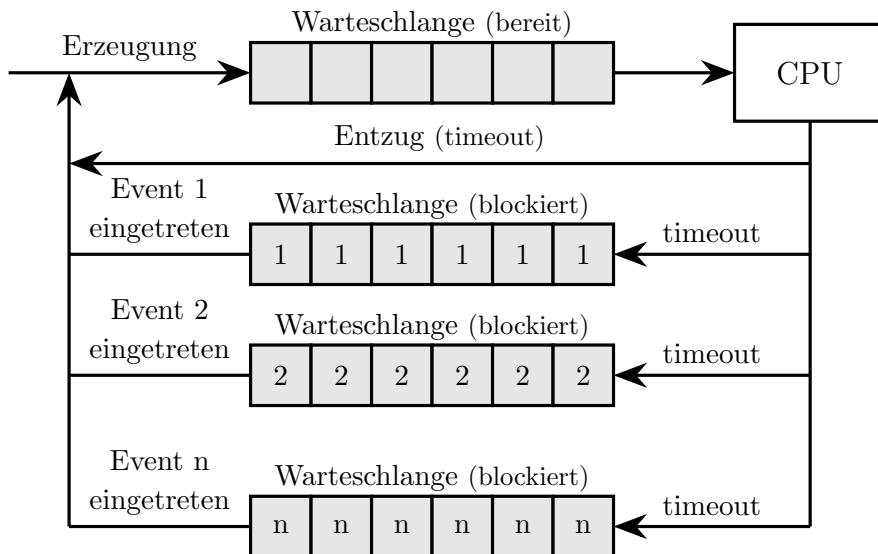


Abbildung 1.2: Warteschlangen System

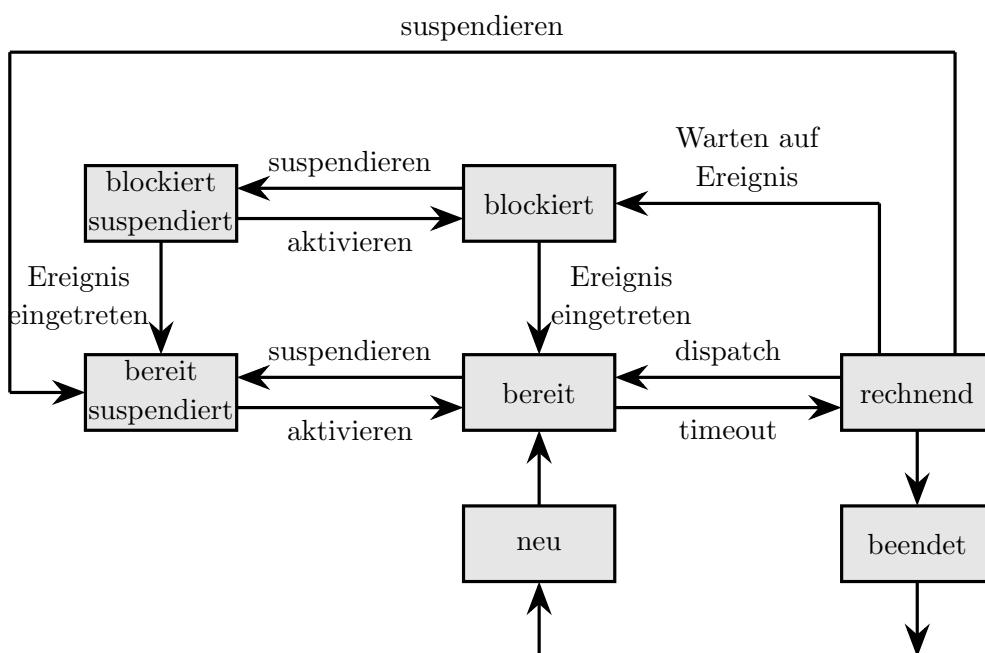


Abbildung 1.3: 7-Zustands Prozessmodell

Wie in der Einleitung schon angesprochen sind die Zustände *bereit* und *rechnend* die wichtigsten Zustände. Mit diesen alleine könnte ein Betriebssystem funktionieren. Es gäbe dazu dann nur eine Warteschlange, in der sich alle Prozesse des Zustandes *bereit* befinden. Idealer Weise implementiert der *Scheduler*<sup>1</sup> einen Algorithmus, welcher die Priorität der Prozesse berücksichtigt. Wie schon erwähnt muss sich der *Dispatcher*<sup>2</sup> um noch weitere Zustände kümmern. Diese und ihre Beziehungen sind in Grafik 1.3 zu finden. Zwei davon währen *neu* und *beendet*. Diese sind für eine größere Flexibilität nützlich. Mit dem *beendet* Zustand, können Informationen nachträglich von einem fertigen Prozess aufgerufen werden. Der Zustand *neu* hat die gemeinsame Funktion mit dem *beendet*-Zustand Ressourcen zu sparen.

Ein Entschiedener Fehler ist es anzunehmen, dass alle Prozesse jederzeit Arbeiten wollen. So könnte ein Programm auf eine Tastatur Eingabe oder andere Ereignisse warten. Um diese Funktionalität bereitstellen zu können gibt es den Zustand *blockiert*. In diesen wechselt ein Prozess nach den berechnen und kann aus diesen sich wieder in die Warteschlange der bereiten Prozesse einordnen. In Grafik 1.2 werden unterschiedliche Warteschlangen für unterschiedliche Ereignisse erzeugt. Dieses Vorgehen hat den Vorteil gegenüber einer einzelnen “*blockiert*-Warteschlange”, dass häufig genutzte Events wie Tastenanschläge nicht von seltenen Events beeinträchtigt werden.

Da es sehr schnell zu vielen Prozessen kommen kann, wird mit den Zuständen *blockiert suspendiert* und *bereit suspendiert* eine Möglichkeit geschaffen, selten genutzte Prozesse aus dem Arbeitsspeicher in den Massenspeicher<sup>3</sup> zu verschieben. Wie die Namen schon Implizieren Prozesse in den Zuständen *blockiert* und *bereit* jeweils suspendiert und aktiviert werden. Für zusätzliche Geschwindigkeit, können Prozesse selbst im suspendierten Zustand auf Ereignisse reagieren und von *blockiert suspendiert* in *bereit suspendiert* wechseln. Es gibt demnach ein zweites *Warteschlangen System* für die suspendierten Prozesse. Dieses beinhaltet keinen zugriff auf die CPU, sondern kann die Prozesse maximal aktivieren und in den Arbeitsspeicher verschieben.

---

<sup>1</sup> Programm zum Managen der Warteschlangen.

<sup>2</sup> Programm zum ausführen der Prozesswechsel.

<sup>3</sup> Spezielle Partitionen auf einer Festplatte. Auch *swap* genannt.

### 1.3.1 Funktionsweise des Schedulers

  Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. Ut purus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetuer id, vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque. Pellentesque habitant morbi tristique senectus et netus et malesuada fames ac turpis egestas. Mauris ut leo. Cras viverra metus rhoncus sem. Nulla et lectus vestibulum urna fringilla ultrices. Phasellus eu tellus sit amet tortor gravida placerat. Integer sapien est, iaculis in, pretium quis, viverra ac, nunc. Praesent eget sem vel leo ultrices bibendum. Aenean faucibus. Morbi dolor nulla, malesuada eu, pulvinar at, mollis ac, nulla. Curabitur auctor semper nulla. Donec varius orci eget risus. Duis nibh mi, congue eu, accumsan eleifend, sagittis quis, diam. Duis eget orci sit amet orci dignissim rutrum.

  Nam dui ligula, fringilla a, euismod sodales, sollicitudin vel, wisi. Morbi auctor lorem non justo. Nam lacus libero, pretium at, lobortis vitae, ultricies et, tellus. Donec aliquet, tortor sed accumsan bibendum, erat ligula aliquet magna, vitae ornare odio metus a mi. Morbi ac orci et nisl hendrerit mollis. Suspendisse ut massa. Cras nec ante. Pellentesque a nulla. Cum sociis natoque penatibus et magnis dis parturient montes, nascetur ridiculus mus. Aliquam tincidunt urna. Nulla ullamcorper vestibulum turpis. Pellentesque cursus luctus mauris.

  Nulla malesuada porttitor diam. Donec felis erat, congue non, volutpat at, tincidunt tristique, libero. Vivamus viverra fermentum felis. Donec nonummy pellentesque ante. Phasellus adipiscing semper elit. Proin fermentum massa ac quam. Sed diam turpis, molestie vitae, placerat a, molestie nec, leo. Maecenas lacinia. Nam ipsum ligula, eleifend at, accumsan nec, suscipit a, ipsum. Morbi blandit ligula feugiat magna. Nunc eleifend consequat lorem. Sed lacinia nulla vitae enim. Pellentesque tincidunt purus vel magna. Integer non enim. Praesent euismod nunc eu purus. Donec bibendum quam in tellus. Nullam cursus pulvinar lectus. Donec et mi. Nam vulputate metus eu enim. Vestibulum pellentesque felis eu massa.

  Quisque ullamcorper placerat ipsum. Cras nibh. Morbi vel justo vitae lacus tincidunt ultrices. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. In hac habitasse platea dictumst. Integer tempus convallis augue. Etiam facilisis. Nunc elementum fermentum wisi. Aenean placerat. Ut imperdiet, enim sed gravida sollicitudin, felis odio placerat quam, ac pulvinar elit purus eget enim. Nunc vitae tortor. Proin tempus nibh sit amet nisl. Vivamus quis tortor vitae risus porta vehicula.

  Fusce mauris. Vestibulum luctus nibh at lectus. Sed bibendum, nulla a faucibus semper, leo velit ultricies tellus, ac venenatis arcu wisi vel nisl. Vestibulum

diam. Aliquam pellentesque, augue quis sagittis posuere, turpis lacus congue quam, in hendrerit risus eros eget felis. Maecenas eget erat in sapien mattis porttitor. Vestibulum porttitor. Nulla facilisi. Sed a turpis eu lacus commodo facilisis. Morbi fringilla, wisi in dignissim interdum, justo lectus sagittis dui, et vehicula libero dui cursus dui. Mauris tempor ligula sed lacus. Duis cursus enim ut augue. Cras ac magna. Cras nulla. Nulla egestas. Curabitur a leo. Quisque egestas wisi eget nunc. Nam feugiat lacus vel est. Curabitur consectetur.

Suspendisse vel felis. Ut lorem lorem, interdum eu, tincidunt sit amet, laoreet vitae, arcu. Aenean faucibus pede eu ante. Praesent enim elit, rutrum at, molestie non, nonummy vel, nisl. Ut lectus eros, malesuada sit amet, fermentum eu, sodales cursus, magna. Donec eu purus. Quisque vehicula, urna sed ultricies auctor, pede lorem egestas dui, et convallis elit erat sed nulla. Donec luctus. Curabitur et nunc. Aliquam dolor odio, commodo pretium, ultricies non, pharetra in, velit. Integer arcu est, nonummy in, fermentum faucibus, egestas vel, odio.

Sed commodo posuere pede. Mauris ut est. Ut quis purus. Sed ac odio. Sed vehicula hendrerit sem. Duis non odio. Morbi ut dui. Sed accumsan risus eget odio. In hac habitasse platea dictumst. Pellentesque non elit. Fusce sed justo eu urna porta tincidunt. Mauris felis odio, sollicitudin sed, volutpat a, ornare ac, erat. Morbi quis dolor. Donec pellentesque, erat ac sagittis semper, nunc dui lobortis purus, quis congue purus metus ultricies tellus. Proin et quam. Class aptent taciti sociosqu ad litora torquent per conubia nostra, per inceptos hymenaeos. Praesent sapien turpis, fermentum vel, eleifend faucibus, vehicula eu, lacus.

## 1.4 Threads

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Ut purus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetur id, vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque. Pellentesque habitant morbi tristique senectus et netus et malesuada fames ac turpis egestas. Mauris ut leo. Cras viverra metus rhoncus sem. Nulla et lectus vestibulum urna fringilla ultrices. Phasellus eu tellus sit amet tortor gravida placerat. Integer sapien est, iaculis in, pretium quis, viverra ac, nunc. Praesent eget sem vel leo ultrices bibendum. Aenean faucibus. Morbi dolor nulla, malesuada eu, pulvinar at, mollis ac, nulla. Curabitur auctor semper nulla. Donec varius orci eget risus. Duis nibh mi, congue eu, accumsan eleifend, sagittis quis, diam. Duis eget orci sit amet orci dignissim rutrum.

Nam dui ligula, fringilla a, euismod sodales, sollicitudin vel, wisi. Morbi auctor

lorem non justo. Nam lacus libero, pretium at, lobortis vitae, ultricies et, tellus. Donec aliquet, tortor sed accumsan bibendum, erat ligula aliquet magna, vitae ornare odio metus a mi. Morbi ac orci et nisl hendrerit mollis. Suspendisse ut massa. Cras nec ante. Pellentesque a nulla. Cum sociis natoque penatibus et magnis dis parturient montes, nascetur ridiculus mus. Aliquam tincidunt urna. Nulla ullamcorper vestibulum turpis. Pellentesque cursus luctus mauris.

Nulla malesuada porttitor diam. Donec felis erat, congue non, volutpat at, tincidunt tristique, libero. Vivamus viverra fermentum felis. Donec nonummy pellentesque ante. Phasellus adipiscing semper elit. Proin fermentum massa ac quam. Sed diam turpis, molestie vitae, placerat a, molestie nec, leo. Maecenas lacinia. Nam ipsum ligula, eleifend at, accumsan nec, suscipit a, ipsum. Morbi blandit ligula feugiat magna. Nunc eleifend consequat lorem. Sed lacinia nulla vitae enim. Pellentesque tincidunt purus vel magna. Integer non enim. Praesent euismod nunc eu purus. Donec bibendum quam in tellus. Nullam cursus pulvinar lectus. Donec et mi. Nam vulputate metus eu enim. Vestibulum pellentesque felis eu massa.

Quisque ullamcorper placerat ipsum. Cras nibh. Morbi vel justo vitae lacus tincidunt ultrices. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. In hac habitasse platea dictumst. Integer tempus convallis augue. Etiam facilisis. Nunc elementum fermentum wisi. Aenean placerat. Ut imperdiet, enim sed gravida sollicitudin, felis odio placerat quam, ac pulvinar elit purus eget enim. Nunc vitae tortor. Proin tempus nibh sit amet nisl. Vivamus quis tortor vitae risus porta vehicula.

Fusce mauris. Vestibulum luctus nibh at lectus. Sed bibendum, nulla a faucibus semper, leo velit ultricies tellus, ac venenatis arcu wisi vel nisl. Vestibulum diam. Aliquam pellentesque, augue quis sagittis posuere, turpis lacus congue quam, in hendrerit risus eros eget felis. Maecenas eget erat in sapien mattis porttitor. Vestibulum porttitor. Nulla facilisi. Sed a turpis eu lacus commodo facilisis. Morbi fringilla, wisi in dignissim interdum, justo lectus sagittis dui, et vehicula libero dui cursus dui. Mauris tempor ligula sed lacus. Duis cursus enim ut augue. Cras ac magna. Cras nulla. Nulla egestas. Curabitur a leo. Quisque egestas wisi eget nunc. Nam feugiat lacus vel est. Curabitur consectetur.

Suspendisse vel felis. Ut lorem lorem, interdum eu, tincidunt sit amet, laoreet vitae, arcu. Aenean faucibus pede eu ante. Praesent enim elit, rutrum at, molestie non, nonummy vel, nisl. Ut lectus eros, malesuada sit amet, fermentum eu, sodales cursus, magna. Donec eu purus. Quisque vehicula, urna sed ultricies auctor, pede lorem egestas dui, et convallis elit erat sed nulla. Donec luctus. Curabitur et nunc. Aliquam dolor odio, commodo pretium, ultricies non, pharetra in, velit. Integer arcu est, nonummy in, fermentum faucibus, egestas vel, odio.

Sed commodo posuere pede. Mauris ut est. Ut quis purus. Sed ac odio. Sed vehicula hendrerit sem. Duis non odio. Morbi ut dui. Sed accumsan risus eget odio. In hac habitasse platea dictumst. Pellentesque non elit. Fusce sed justo eu urna porta tincidunt. Mauris felis odio, sollicitudin sed, volutpat a, ornare ac, erat. Morbi quis dolor. Donec pellentesque, erat ac sagittis semper, nunc dui lobortis purus, quis congue purus metus ultricies tellus. Proin et quam. Class aptent taciti sociosqu ad litora torquent per conubia nostra, per inceptos hymenaeos. Praesent sapien turpis, fermentum vel, eleifend faucibus, vehicula eu, lacus.

## 1.5 Implementation in java

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. Ut purus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetuer id, vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque. Pellentesque habitant morbi tristique senectus et netus et malesuada fames ac turpis egestas. Mauris ut leo. Cras viverra metus rhoncus sem. Nulla et lectus vestibulum urna fringilla ultrices. Phasellus eu tellus sit amet tortor gravida placerat. Integer sapien est, iaculis in, pretium quis, viverra ac, nunc. Praesent eget sem vel leo ultrices bibendum. Aenean faucibus. Morbi dolor nulla, malesuada eu, pulvinar at, mollis ac, nulla. Curabitur auctor semper nulla. Donec varius orci eget risus. Duis nibh mi, congue eu, accumsan eleifend, sagittis quis, diam. Duis eget orci sit amet orci dignissim rutrum.

Nam dui ligula, fringilla a, euismod sodales, sollicitudin vel, wisi. Morbi auctor lorem non justo. Nam lacus libero, pretium at, lobortis vitae, ultricies et, tellus. Donec aliquet, tortor sed accumsan bibendum, erat ligula aliquet magna, vitae ornare odio metus a mi. Morbi ac orci et nisl hendrerit mollis. Suspendisse ut massa. Cras nec ante. Pellentesque a nulla. Cum sociis natoque penatibus et magnis dis parturient montes, nascetur ridiculus mus. Aliquam tincidunt urna. Nulla ullamcorper vestibulum turpis. Pellentesque cursus luctus mauris.

Nulla malesuada porttitor diam. Donec felis erat, congue non, volutpat at, tincidunt tristique, libero. Vivamus viverra fermentum felis. Donec nonummy pellentesque ante. Phasellus adipiscing semper elit. Proin fermentum massa ac quam. Sed diam turpis, molestie vitae, placerat a, molestie nec, leo. Maecenas lacinia. Nam ipsum ligula, eleifend at, accumsan nec, suscipit a, ipsum. Morbi blandit ligula feugiat magna. Nunc eleifend consequat lorem. Sed lacinia nulla vitae enim. Pellentesque tincidunt purus vel magna. Integer non enim. Praesent euismod nunc eu purus. Donec bibendum quam in tellus. Nullam cursus pulvinar lectus. Donec et mi. Nam vulputate metus eu enim. Vestibulum

pellentesque felis eu massa.

Quisque ullamcorper placerat ipsum. Cras nibh. Morbi vel justo vitae lacus tincidunt ultrices. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. In hac habitasse platea dictumst. Integer tempus convallis augue. Etiam facilisis. Nunc elementum fermentum wisi. Aenean placerat. Ut imperdiet, enim sed gravida sollicitudin, felis odio placerat quam, ac pulvinar elit purus eget enim. Nunc vitae tortor. Proin tempus nibh sit amet nisl. Vivamus quis tortor vitae risus porta vehicula.

Fusce mauris. Vestibulum luctus nibh at lectus. Sed bibendum, nulla a faucibus semper, leo velit ultricies tellus, ac venenatis arcu wisi vel nisl. Vestibulum diam. Aliquam pellentesque, augue quis sagittis posuere, turpis lacus congue quam, in hendrerit risus eros eget felis. Maecenas eget erat in sapien mattis porttitor. Vestibulum porttitor. Nulla facilisi. Sed a turpis eu lacus commodo facilisis. Morbi fringilla, wisi in dignissim interdum, justo lectus sagittis dui, et vehicula libero dui cursus dui. Mauris tempor ligula sed lacus. Duis cursus enim ut augue. Cras ac magna. Cras nulla. Nulla egestas. Curabitur a leo. Quisque egestas wisi eget nunc. Nam feugiat lacus vel est. Curabitur consectetur.

Suspendisse vel felis. Ut lorem lorem, interdum eu, tincidunt sit amet, laoreet vitae, arcu. Aenean faucibus pede eu ante. Praesent enim elit, rutrum at, molestie non, nonummy vel, nisl. Ut lectus eros, malesuada sit amet, fermentum eu, sodales cursus, magna. Donec eu purus. Quisque vehicula, urna sed ultricies auctor, pede lorem egestas dui, et convallis elit erat sed nulla. Donec luctus. Curabitur et nunc. Aliquam dolor odio, commodo pretium, ultricies non, pharetra in, velit. Integer arcu est, nonummy in, fermentum faucibus, egestas vel, odio.

Sed commodo posuere pede. Mauris ut est. Ut quis purus. Sed ac odio. Sed vehicula hendrerit sem. Duis non odio. Morbi ut dui. Sed accumsan risus eget odio. In hac habitasse platea dictumst. Pellentesque non elit. Fusce sed justo eu urna porta tincidunt. Mauris felis odio, sollicitudin sed, volutpat a, ornare ac, erat. Morbi quis dolor. Donec pellentesque, erat ac sagittis semper, nunc dui lobortis purus, quis congue purus metus ultricies tellus. Proin et quam. Class aptent taciti sociosqu ad litora torquent per conubia nostra, per inceptos hymenaeos. Praesent sapien turpis, fermentum vel, eleifend faucibus, vehicula eu, lacus.

### 1.5.1 ThreadPool

Nulla malesuada porttitor diam. Donec felis erat, congue non, volutpat at, tincidunt tristique, libero. Vivamus viverra fermentum felis. Donec nonummy pellentesque ante. Phasellus adipiscing semper elit. Proin fermentum massa ac

quam. Sed diam turpis, molestie vitae, placerat a, molestie nec, leo. Maecenas lacinia. Nam ipsum ligula, eleifend at, accumsan nec, suscipit a, ipsum. Morbi blandit ligula feugiat magna. Nunc eleifend consequat lorem. Sed lacinia nulla vitae enim. Pellentesque tincidunt purus vel magna. Integer non enim. Praesent euismod nunc eu purus. Donec bibendum quam in tellus. Nullam cursus pulvinar lectus. Donec et mi. Nam vulputate metus eu enim. Vestibulum pellentesque felis eu massa.

Quisque ullamcorper placerat ipsum. Cras nibh. Morbi vel justo vitae lacus tincidunt ultrices. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. In hac habitasse platea dictumst. Integer tempus convallis augue. Etiam facilisis. Nunc elementum fermentum wisi. Aenean placerat. Ut imperdiet, enim sed gravida sollicitudin, felis odio placerat quam, ac pulvinar elit purus eget enim. Nunc vitae tortor. Proin tempus nibh sit amet nisl. Vivamus quis tortor vitae risus porta vehicula.

Fusce mauris. Vestibulum luctus nibh at lectus. Sed bibendum, nulla a faucibus semper, leo velit ultricies tellus, ac venenatis arcu wisi vel nisl. Vestibulum diam. Aliquam pellentesque, augue quis sagittis posuere, turpis lacus congue quam, in hendrerit risus eros eget felis. Maecenas eget erat in sapien mattis porttitor. Vestibulum porttitor. Nulla facilisi. Sed a turpis eu lacus commodo facilisis. Morbi fringilla, wisi in dignissim interdum, justo lectus sagittis dui, et vehicula libero dui cursus dui. Mauris tempor ligula sed lacus. Duis cursus enim ut augue. Cras ac magna. Cras nulla. Nulla egestas. Curabitur a leo. Quisque egestas wisi eget nunc. Nam feugiat lacus vel est. Curabitur consectetur.

### 1.5.2 Thread sicherheit

Nulla malesuada porttitor diam. Donec felis erat, congue non, volutpat at, tincidunt tristique, libero. Vivamus viverra fermentum felis. Donec nonummy pellentesque ante. Phasellus adipiscing semper elit. Proin fermentum massa ac quam. Sed diam turpis, molestie vitae, placerat a, molestie nec, leo. Maecenas lacinia. Nam ipsum ligula, eleifend at, accumsan nec, suscipit a, ipsum. Morbi blandit ligula feugiat magna. Nunc eleifend consequat lorem. Sed lacinia nulla vitae enim. Pellentesque tincidunt purus vel magna. Integer non enim. Praesent euismod nunc eu purus. Donec bibendum quam in tellus. Nullam cursus pulvinar lectus. Donec et mi. Nam vulputate metus eu enim. Vestibulum pellentesque felis eu massa.

Quisque ullamcorper placerat ipsum. Cras nibh. Morbi vel justo vitae lacus tincidunt ultrices. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. In hac habitasse platea dictumst. Integer tempus convallis augue. Etiam facilisis. Nunc elementum fermentum wisi. Aenean placerat. Ut imperdiet, enim sed

gravida sollicitudin, felis odio placerat quam, ac pulvinar elit purus eget enim. Nunc vitae tortor. Proin tempus nibh sit amet nisl. Vivamus quis tortor vitae risus porta vehicula.

Fusce mauris. Vestibulum luctus nibh at lectus. Sed bibendum, nulla a faucibus semper, leo velit ultricies tellus, ac venenatis arcu wisi vel nisl. Vestibulum diam. Aliquam pellentesque, augue quis sagittis posuere, turpis lacus congue quam, in hendrerit risus eros eget felis. Maecenas eget erat in sapien mattis porttitor. Vestibulum porttitor. Nulla facilisi. Sed a turpis eu lacus commodo facilisis. Morbi fringilla, wisi in dignissim interdum, justo lectus sagittis dui, et vehicula libero dui cursus dui. Mauris tempor ligula sed lacus. Duis cursus enim ut augue. Cras ac magna. Cras nulla. Nulla egestas. Curabitur a leo. Quisque egestas wisi eget nunc. Nam feugiat lacus vel est. Curabitur consectetur.

## 2 Quellen

MapBild : SynchronousJFXFileChooser : <https://stackoverflow.com/questions/28920758/javafx-filechooser-in-swing> Answer from Sergei Tachenov

## 3 Programm

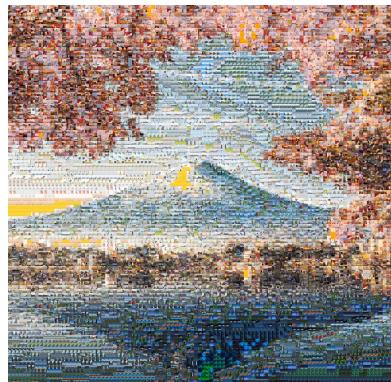
### 3.1 Einleitung

Um die Methoden der Threads in einer Realen Situation zu nutzen, habe ich mich entschlossen ein Programm, welches stark von Threads profitieren kann, zu programmieren.

Ich habe mich für ein Programm entscheiden, mit dem man ein Bild mit vielen weiteren Bildern rekrieren kann. Es wird demnach ein Mosaik aus Bildern erstellt.



(a) Input



(b) Output

Abbildung 3.1: Funktionsweise des Programmes

Die Anwendung von Threads kommt in dem Programm in vielen Stellen vor. Im Folgenden werde ich mich auf den Algorithmus der Bildanalyse und Verarbeitung beziehen. Andere Aspekte, wie die Implementation des Testmodus und andere Features, die in der App vorhanden sind, werden kurz im Anhang erwähnt.

## 3.2 Idee

In der genaueren Betrachtung, muss das Programm das eingegebene Bild vereinfachen. Dies wird durch eine Unterteilung des Bildes in Sektoren erreicht. Die Sektoren sind auch die zukünftigen Stellen für die ausgewählten Bilder. Es wird die durchschnittliche Farbe der Sektoren berechnet. Das selbe vorgehen wird auch auf die ausgewählten Bilder angewendet. Dabei ist ein Bild ein Sektor. Dieses vorgehen erlaubt es auch, Datenbanken (im JSON-Format) zu erstellen, da sich die durchschnittliche Farbe der ausgewählten Bilder nicht ändern wird. Anschließend wird mit einem Algorithmus die passenden Bilder für die einzelnen Sektoren berechnet. Dabei unterliegt der Algorithmus der Beschränkung, dass der Nutzer wählen kann, wie häufig ein Bild vorkommen darf. Nach dem berechnen der benötigten Bilder müssen diese für die Verwendung angepasst werden. Es soll schließlich nicht ein 10x10px großer Teil aus einem 4000x3000px Bild verwendet werden. Dazu wird das Bild erst Skaliert und schließlich zurechtgeschnitten. Dabei liegt der Fokus darauf, immer die Mitte des Bildes zu treffen. Das Programm arbeitet die Schritte nachfolgend ab und in dieser Reihenfolge werde ich das Programm nachfolgend erklären.

## 3.3 Implementation in Java

### 3.3.1 Berechnen der Sektionen

Das berechnen der Sektionen ist eigentlich ziemlich geradeaus. Die Größe des Bildes ist bekannt und in wie viele Teile dieses aufgeteilt werden soll. Dazu wird z.B. die Breite des Bildes mit der vertikalen Anzahl an Sektoren geteilt. Das Problem liegt darin, dass die Breite oder Höhe des Bildes nicht ein redundant von den gewünschten Sektoren ist. Um das Problem anzugehen wird ersterer Schritt nur mit Integers ausgeführt und der Rest berechnet wird. Übergeblieben sind wie viele Spalte auf der X- und Y-Achse gemacht müssen und der Rest der über bleibt. Im nächsten Schritt werden die Größen der Sektoren in Pixeln berechnet. Dies erfolgt dadurch, dass zwei Arrays für die X- und Y-Achse mit der Anzahl an benötigten Spalten gefüllt werden. Ein weiteres Array mit der Anzahl der Spalten wird aufsteigend nummeriert. Das Array wird von einer Methode gemischt. Eine Abschließende Schleife wird mit der Anzahl des Restes wiederholt und bei jedem Schritt wird ein dann zufälliger Wert aus den Array als Index für das Array mit der Größe der Sektoren genutzt. Das nun zufällige Segment wird um 1 erhöht. Die berechneten Werte werden in einem “splitObj” gespeichert. In diesem werden die Werte in unterschiedlichsten Arten wie z.B. Koordinaten gespeichert.

Diese Koordinaten werden im nächsten Schritt benutzt, um ein zweidimensio-

nales Array an “BufferedImages” aus dem Original Bild zu extrahieren. Dazu wird die “getSubimage()” Methode der Klasse “BufferedImage” verwendet.

### 3.3.2 Berechnen der durchschnittlichen Farbe

Das berechnen der durchschnittlichen Farbe von Segmenten und Bildern ist die erste Funktion, welche Threads nutzt. Implementationen von mir, welche Threads benutzen, bestehen meistens aus zwei Klassen. Eine Klasse, welche die Threads erstellt und verwaltet und eine weitere, welche den Code zum berechnen der jeweiligen Anforderung hat. In diesem Falle das Berechnen der durchschnittlichen Farbe. Die Klasse “computeAverageColor” besteht aus zwei Methoden. Eine zum Berechnen der Segmente und eine weitere für die gewählten Bilder. Der einzige Unterschied der beiden Methoden ist eine Sicherheitsfunktion in der Methode der Bilder welche wartet, bis genügend RAM verfügbar ist, bevor es das Bild in den RAM lädt. Dies ist wichtig, da mehrere Threads gleichzeitig die Bilder im RAM zum Berechnen halten müssen. Je nach RAM Configuration und Bildergröße kann dies zu Komplikationen führen. Um zuverlässig die Größe des Bildes zu berechnen, kann nicht einfach die Dateigröße verwendet werden. Durch Komprimierungsverfahren wie jpg und png kann die Dateigröße eines Bildes um das 10-fache verkleinern. Um die wirkliche Größe zu berechnen, müssen die Dimensionen mal die Farbtiefe gerechnet werden. Die verwendeten BufferedImages haben eine Farbtiefe von 4byte oder 32bit. Um die Dimensionen eines Bildes auszulesen, ohne das gesamte Bild in den Speicher laden zu müssen, wird die “ImageIO” Klasse von java genutzt. Die “ImageIO” Klasse bietet eine Methode, mit welcher alle “ImageReader” eines Bildes erstellt werden. Ein “ImageReader” benötigt lediglich die Metadaten eines Bildes, welche nur einen Bruchteil der Dateigröße einsprechen, um die Dimensionen des Bildes zu lesen. Jeder der Threads ruft die Methode “getAverage()” der Klasse “calculateAverage” auf. Die Methode verlangt ein “BufferedImage” und ein enum “calculateAverage.Method”, welches unterschiedliche Genauigkeitsstufen zum berechnen beinhaltet. Innerhalb der Methode “getAverage()” wird erst mit Hilfe des enums ein int definiert, welches beschreibt wie die nachfolgenden for-Schleifen erhöht werden. Weiterhin gibt es dre “long”. Diese speichern den gesamten rot, blau und grün wert. Anschließend wird das Bild in der vorherigen definierten Schrittgröße durchgegangen und die rot, grün und blau werte des Pixels gespeichert. Zum Schluss wird ein neues “Color” Object mit den gesammelten werden geteilt durch die Anzahl der Pixel.

### 3.3.3 Erstellen einer Datenbank

Dieser Schritt wird immer dann durchgeführt, wenn im Programm Bilder ausgewählt wurden, oder eine speicherbare Datenbank erstellt wird. Wenn Datenbanken ausgewählt wurden, wird die eventuell erstellte Datenbank diesen hinzugefügt. Die Klasse “DatabaseObj” benötigt zwei Argumente. Eine Liste an Speicherorten der jeweiligen Bilder und ein Array an berechneten durchschnittlichen Farben. Innerhalb des “DatabaseObj” werden die beiden Werte der Listen in “fileAndColor” Objekten gespeichert. Wie der Name impliziert beinhalten die Objekte den Pfad des Bildes und den dazugehörigen Farbwert. Durch dieses Vorgehen kann ein BinarySort Algorithmus aus das neue Array angewendet werden. dazu hat die “fileAndColor” Klasse das “Comparable” interface implementiert. Für spätere Verwendung gibt es in den Objekten auch noch einen Zähler, welcher speichert, wie häufig das Bild in der Berechnung verwendet wurde. Alle Variablen der Klasse “fileAndColor” sind durch getter-setter-Methoden aufzurufen. Diese habe jedoch die Besonderheit, dass sie das “synchronized” Schlüsselwort besitzen (Hyperlink zu Kapitel Threads).

Besonders werde ich auf die Methode “compareTo()”, des Interfaces Comparable eingehen. In der Methode werden zwei Farben verglichen. Welche größer und kleiner ist. Die Schwierigkeit liegt darin ein Ergebnis zu bestimmen, wenn vier Werte verglichen werden müssen. Der alpha-Wert, rot-Wert, grün-Wert und blau-Wert. Um ein einfachen und zuverlässigen Vergleich zu machen, nutze ich die Methode “getRGB()” der “Color” Klasse. Interessant ist jedoch, was diese Methode macht. In der Klasse “Color” werden alle vier Werte in einem einzigen Integer gespeichert. Das liegt an der Genauigkeit, womit Farben gemischt werden. Jeder Wert befindet sich in einem Bereich von 0 bis 255. Dies entspricht genau einem Byte. Ein Integer wiederum besteht aus vier Bytes. Die vier Farbwerte werden sozusagen in die vier Bytes des Integers eingesetzt. In der Reihenfolge “ARGB”.

alpha(255)	rot(224)	grün(64)	blau(16)	■	-2080752
11111111	11100000	01000000	00010000		

Durch dieses Vorgehen wird aus vier Werten ein zuverlässiger Wert erstellt, welcher zum sortieren geeignet ist.

### 3.3.4 Berechnen der besten Bilder

Das Berechnen der besten Bilder für die jeweiligen Sektoren wird in der Klasse “compareColor” mit der Methode “compare()” ausgeführt. Die Methode gibt ein zweidimensionales “File”-Array zurück. Dies steht dabei für die einzelnen Sektoren. Innerhalb der Methode wird für jeden Sektor ein “Runnable” erstellt. (siehe Kapitel Threads). Da es ein Limit für die Verwendung der Bilder gibt, sollen diese gleichmäßig verteilt werden. Um einen solchen Effekt zu erhalten wird eine Liste an “Runnables” erstellt und gemischt.

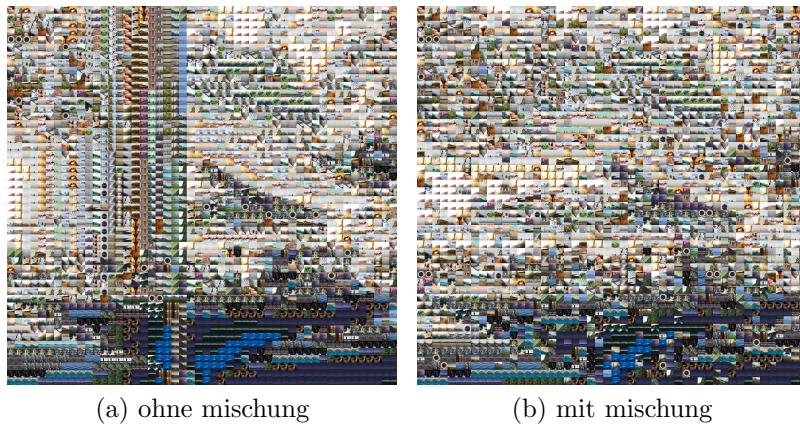


Abbildung 3.2: Unterschied zwischen mischen und nicht mischen

Jeder “Runnable” sucht demnach nach dem besten Bild, welches noch verfügbar ist. Es werden dazu alle vorhandenen Datenbanken durchgegangen und für jede einzelne das beste Bild gesucht. Die besten aus allen Datenbanken werden dann verglichen und der beste wird gewählt. Um die beste Farbe einer Datenbank zu berechnen kann die java Methode “Arrays.binarySearch” verwendet werden. Diese Methode findet nicht nur den gleichen Wert, sondern auch einen index, an dem es den gesuchten Wert einsetzen würde. Anhand von dem Index wird dann im Array jeweils das nächste beste Bild, welches noch nicht zu häufig verwendet wurde, gesucht. Die beiden gefundenen Werte, werden auf Nähe zum gesuchten Wert überprüft. Der nähere wird dementsprechend auserwählt.

### 3.3.5 Skalieren der Bilder

Das Skalieren der Bilder ist in drei Schritte einzuteilen. Das Management der Bilder, Berechnen der Zielgröße und das Skalieren an sich. Ich werde auf jeden Bereich individuell eingehen.

#### Management

Da Ein Bild mehrfach ausgewählt werden kann, ist es wichtig ein Management System zu haben, welches verhindert, dass das selbe Bild nicht häufiger als nötig skaliert wird. Das Skalieren ist der Zeitaufwendigste Prozess, daher sollte dieser minimiert werden. Jedes Bild kann in vier unterschiedlichen Größen verwendet werden. Die Größen kommen aus dem in (siehe Berechnen der Sektionen) beschriebenen vorgehen. Werden die Bilder nur in einer einheitlichen Größe skaliert Entstehen schwarze Linien im Bild.



Abbildung 3.3: vierfache Skalierung der Bilder

Beim Managen wird demnach überprüft, ob ein bestimmtes Bild schon in der jeweiligen Größe vorhanden ist. Dazu wird eine Instanz der Klasse “ScaledImages” erzeugt. Diese Instanz fungiert als gemeinsamer Speicherort aller skalierten Bilder. Die Klasse hat ein zweidimensionales Array des Types “ImageWithName” und eine Methode “exists()”. Die Methode “exists()” sucht mithilfe von dem Pfad des Bildes und den gewünschten Dimensionen in dem Array nach bereits skalierten Bildern. In dem Fall, dass etwas gefunden wird, werden die Koordinaten des gefunden Bildes zurückgegeben. Der Skalier-Thread speichert dan eine Referenz auf das gefundene Bild ab.

Ein Problem beinhaltet das System jedoch noch. Es könnte zu der Situation kommen, dass mehrere Threads gleichzeitig mit dem gleichen Bildauftrag gestartet werden. Anfangs überprüft jeder Thread, ob sie arbeiten dürfen, oder das gewünschte Bild noch nicht existiert. Alle Threads werden davon ausgehen, dass die Arbeiten dürfen, da das Skalieren des Bildes und Speichern

dessen vergleichsweise länger dauert als einen neuen Thread zu starten. Doch dadurch werden nicht nur Ressourcen unnötig verbraucht, sondern auch Fehler in der Bilddatei können entstehen, da mehrere Threads gleichzeitig eine Datei auslesen.

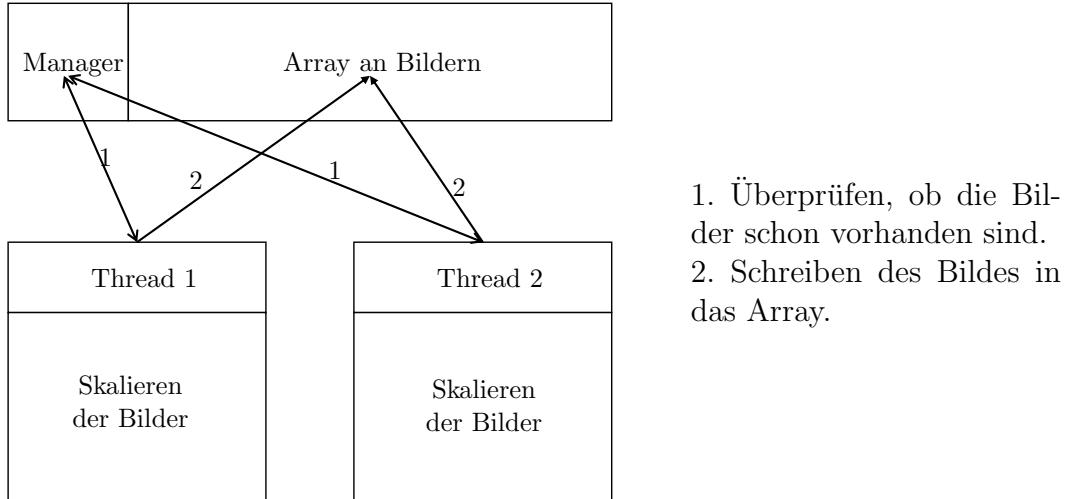


Abbildung 3.4: Threads mit Manager

Um ein solches Verhalten zu verhindern, versucht ein Thread ein Bild zu reservieren, wenn es laut Manager frei ist. Ein Reserviertes Bild, wird als bereits existierendes gewertet. Das Referenz System funktioniert weiterhin, da keine neuen Objekte erstellt werden, sondern diese nur mit dem Bild befüllt werden. Die Array Struktur wird durch rasantes steigen des Speicherverbrauchs einzelner Objekte nicht beeinflusst. Das liegt unter anderem an dem “GarbageCollector” von Java, welcher auch in Stande ist Arrays aus ihrem sonst linearem Besetzen eines Speicherblockes im Arbeitsspeicher aufzuteilen, um unter anderem größer werdenden Objekten Platz zu schaffen. Dabei werden interne Referenzen des Arrays überschrieben, um zu dem verschobenen Objekt zu zeigen.

## Berechnen der Zielgröße

Das Ziel ist, die Bilder so gut wie möglich zu verwerten. Dazu müssen unterschiedliche Kriterien erfüllt werden. Erstens sollte das Bild nicht verzogen werden, zweitens sollte immer der größtmögliche Bereich des Bildes verwendet werden.

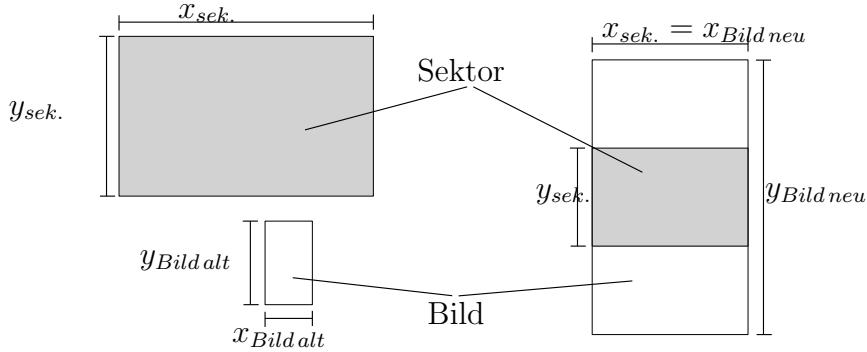


Abbildung 3.5: Berechnen Zielgröße

Um das zu erreichen wird das Bild erst auf die Größe des gewünschten Sektors skaliert. Anschließend werden die Ränder abgeschnitten. Beim Skalieren wird versucht eine x-Achse des Bildes der y-Achse des Sektors anzupassen. Damit kann sichergestellt werden, dass das Bild seine Verhältnis beibehält. Wie in der oberen Grafik zu erkennen ist, wird ein Vertikal ausgerichtetes Bild in einen Horizontalen Sektor eingesetzt. Dazu wurde die x-Achse des Bildes auf die des Sektors skaliert. Die Formel zum Berechnen der y-Achse ist wie folgt.

$$y_{Bild\ neu} = y_{Bild\ alt} \cdot \frac{x_{sek.}}{x_{Bild\ alt}} \quad (3.1)$$

Wenn die neu berechnete y-Achse kleiner ist als die des Sektors wird das selbe mit der x-Achse gemacht. Im letzten Schritt wird ein Abschnitt mittig aus dem skaliertem Bild mit den Abmaßen des Sektors geschnitten.

## Skalieren des Bildes

Einleitend muss ich zu diesem Abschnitt sagen, dass ich die Folgenden Methoden nicht selber implementiert habe. Ich nutzte dazu die imgskalr library von Riyad Kalla, welche auf der Bilinearen und Bikubischen Interpolation von Javas “Graphics2D” beruht. Im folgenden werde ich die Bilineare Interpolation erklären. Auf die Bikubische werde ich nur kurz eingehen.

Bei dem Hochskalieren von Bildern stößt man auf das Problem, dass Farbwerte erfunden werden müssen. Andere Algorithmen erfinden keine neuen Farben und sind gut für Pixel Bilder geeignet. Für Landschaftsbilder würde dies lediglich ein verpixeltes Bild ergeben. Um neue Farbwerte zu Berechnen, wird bei der Bilinearen Interpolation linear Farbwerte berechnet.

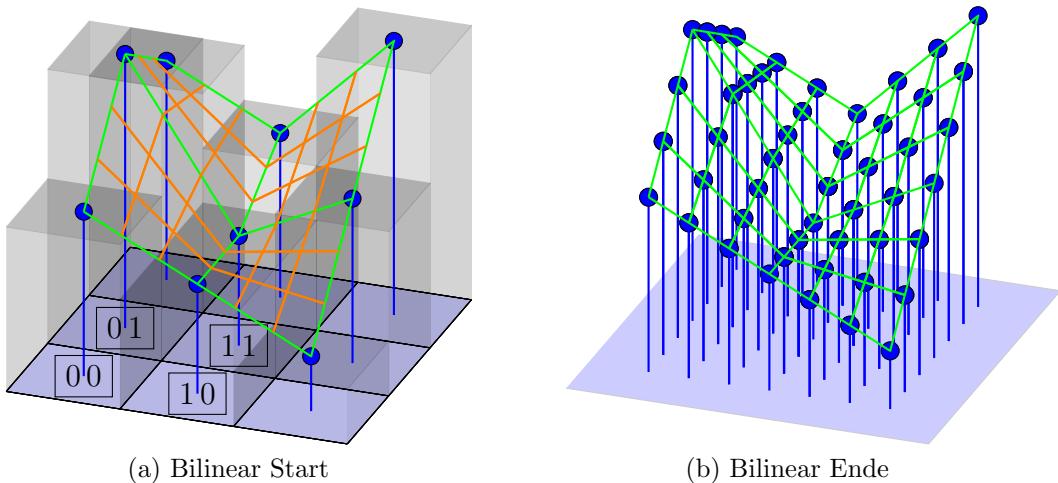


Abbildung 3.6: Bilineare Interpolation

Die unterschiedlichen Höhen in der der Grafik repräsentieren die Unterschiedlichen Farbwerte der Pixel. Das 3x3 Bild wird um den Faktor 3 skaliert. Zuerst wird ein Netz zwischen den einzelnen Werten gespannt. Die neuen Farbwerte entstehen an den Schnittpunkten des Netzes. Der Farbwert lässt sich somit mit

$$W_{neuX} = (W_{10} - W_{00}) \cdot \frac{n_x}{S_{fak.}} \quad (3.2)$$

$$W_{neuY} = (W_{11} - W_{01}) \cdot \frac{n_y}{S_{fak.}} \quad (3.3)$$

$$W_{neu} = W_{00} + (W_{neuX}) + (W_{neuY} - W_{neuX}) \cdot \frac{n_y}{S_{fak.}} \quad (3.4)$$

In den Gleichungen 3.2 und 3.3 werden die Start- und End-Punkte einer Netzelinie berechnet.  $n_x$  und  $n_y$  sind Zähler, welche die gewünschte Position in dem Teilnetz angibt. Das Maximum der beiden ist  $S_{fak.} + 1$ .  $S_{fak.}$  ist dabei der Faktor, um wie viel das Bild skaliert werden soll. Der Unterschied zwischen Bilinearer Interpolation und Bikubischen ist, dass bei der Bilinearen lediglich zwei

Linien aus jeweils zwei Punkte benutzt werden. Bei der Bikubischen werden vier kubische Spline Funktion aus jeweils vier Punkten benutzt. Der Vorteil der Bikubischen ist, dass das resultierende Bild einen höheren Kontrast bekommt. Auch können Komplexere Formen besser berücksichtigt werden.

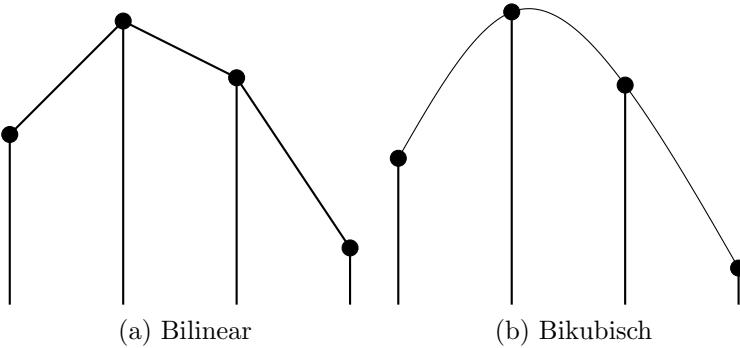


Abbildung 3.7: Vergleich Bilinear und Bikubisch

Um die beste Qualität bei dem Runterskalieren zu erhalten, wird das Bild häufiger skaliert. Dies verwaltet die imgskalr library. Das Bild wird wiederholt um  $\frac{1}{7}$  seiner Breite und Höhe verkleinert. Der Wert wurde nicht mathematisch berechnet, sondern wurde durch testen herausgefunden.

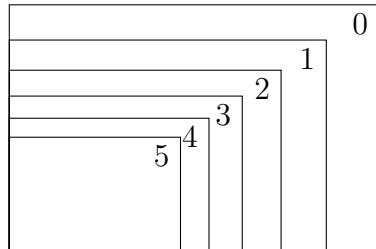


Abbildung 3.8: Inkrementelles Skalieren

## 4 Laufzeitanalyse

### 4.1 Einleitung

Um die Effizienz des Programms beurteilen zu können, werde ich die einzelnen Algorithmen betrachten. Dazu werde ich das erstellen einer Datenbank, berechnen der durchschnittlichen Farbe, skalieren der Bilder und das berechnen der besten Bilder vergleichen. Der Test kann mit einer UI im Programm durchgeführt werden. Es wird ein Test mehrfach durchgeführt und bei jedem neuem Durchgang die Anzahl an Bildern erhöht. Das Testen kann mit generierten Bildern und mit zufälligen Bildern der Internetseite “<https://picsum.photos>” durchgeführt werden. Alle folgenden Tests werden mit zufälligen Bildern durchgeführt, da diese die echte Benutzung am besten simulieren. Bei den Generierten Bildern sinken die Berechnungszeiten stark, da weniger Farbkomplexität gegeben ist. Bei jeder Simulation wird auch der benötigte Arbeitsspeicher gespeichert, da das Programm sehr Arbeitsspeicher intensiv werden kann. Die Laufzeit des Berechnen der durchschnittlichen Farbe, das erstellen einer Datenbank und das berechnen der besten Bilder ist Linear. Folglich ergibt sich die Laufzeitkomplexität von  $s(n)$ . Wobei  $n$  die Anzahl der verwendeten Bilder ist. Die Größe der Bilder wurde nicht beachtet, da diese allein durch die zweidimensionale Natur von Bildern eine Quadratische Laufzeit ergeben würden.

$$s(n) \in \mathcal{O}(n) \quad (4.1)$$

Die Laufzeit des Skalieren ist abhängig von dem genutzten Algorithmus.

Alle Tests wurden mit dem folgenden Computer durchgeführt.

CPU	AMD Ryzen 7 2700 8Core 16Threads 3,65GH
Festplatte	<u>Corsair MP600 2T NVMe M.2 SSD</u> Lesen: 3,4GB Schreiben: 3,2GB
Arbeitsspeicher	<u>GSkill 2x16GB</u> Takrate: 3,2GH
JavaVM	<u>java 17 Runtime Environment</u> Arg: -Xmx25G

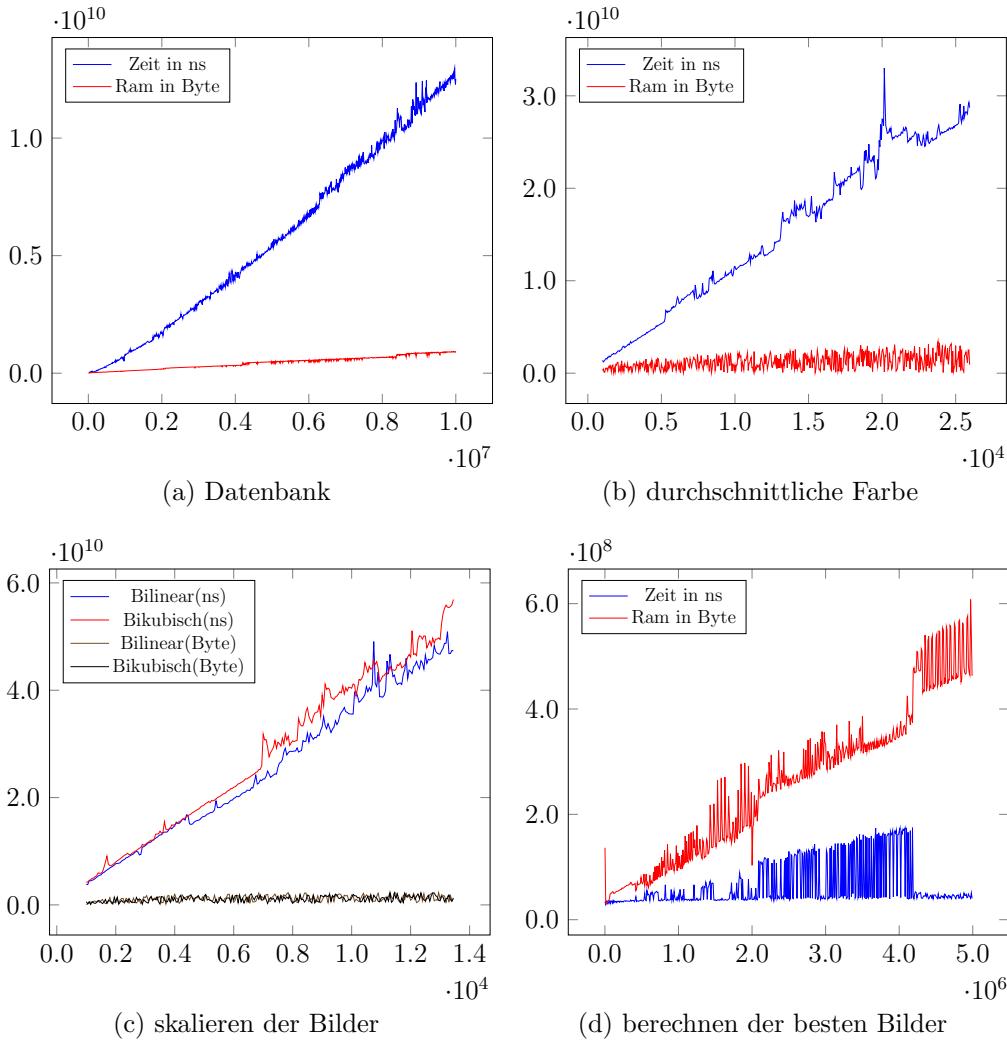


Abbildung 4.1: Vergleich Laufzeiten und Arbeitsspeicher

## 4.2 Testungen

Test 4.1a wurde von 10000 bis 10000000 Bilder durchgeführt. Die Zeit erhöht sich um 1250ns pro Bild. Die Arbeitsspeichernutzung erhöht sich um 87Byte pro Bild. Die Arbeitsspeichernutzung ist dabei auch stark von der Länge des Speicherortes des Bildes abhängig.

Test 4.1b wurde von 1000 bis 25000 Bilder durchgeführt. Die Bilder hatten eine Größe von 500x500px. Die Laufzeit für ein Bild liegt bei 1,09ms. Für jedes weitere Bild werden 88kByte verbraucht. Beide Werte verhalten sich linear zu der Anzahl der Bilder.

Das Skalieren der Bilder in 4.1c wurde jeweils mit einem Bilinearen Algorithmus und einem Bikubischen Algorithmus durchgeführt. Dazu wurden 500x500px große Bilder auf 100x70px skaliert. Der Test wurde mit 1000 Bildern gestartet und mit 12500 beendet. Es ist zu erkennen, dass nur ein geringer Laufzeitunterschied von  $\Delta t = 4,2ms - 3,7ms = 0,5ms$  zwischen den beiden Algorithmen besteht. Dieser geringe Unterschied kommt daher, dass beide Algorithmen sich

sehr ähnlich verhalten. Der Unterschied liegt lediglich bei der komplexeren Berechnung in dem Bikubischen Algorithmus, welche nur einen Teil der Laufzeit beansprucht. Der Arbeitsspeicherverbrauch ist bei beiden Algorithmen gleich und erreicht 136KB.

Der schnellste Prozess ist das berechnen der Bilder. Dies liegt an der zuvor erstellten Datenbank und ihrem sortierten Aufbau. Dabei wird eine Laufzeit von 2,31ns pro Bild erreicht. Der Test wurde mit 5000000 Bildern durchgeführt. Die Arbeitsspeichernutzung ist die selbe wie in Test 4.1a, da das berechnen der Bilder auch Datenbanken braucht.

Als nächstes werde ich alle Algorithmen gemeinsam Testen. Dazu werde ich als Referenzbild ein 4890x3263px Bild<sup>1</sup> verwenden. Ich werde die Datenbank nur einmal erstellen, da die Laufzeit von dieser sich nicht verändert wird. Bei jedem Test, wird das zu berechnete Bild um 3 skaliert. Es sollte demnach ein 14670x9789px Bild entstehen.

Test Typ	Spezifikationen	Zeit
Datenbank	Bilder: 500000 Größe: 200x300	10 min 26 sek
	Multiplikator: 3 <sup>a</sup> Max.: 50 <sup>b</sup> Qualität: Ultra <sup>c</sup>	
Bild erstellen	Aufteilungen: 500x500 Aufteilungen: 700x700 Aufteilungen: 999x999	02 min 20 sek 04 min 03 sek 21 min 38 sek

<sup>a</sup> Das resultierende Bild wird drei mal größer sein.

<sup>b</sup> Die maximale Anzahl, die ein Bild verwendet werden darf.

<sup>c</sup> Die beste Einstellung. Es werden bei der Analyse keine Pixel übersprungen und Bikubische Skalierung wird verwendet.

Es ist zu erkennen, dass die Steigung von Test 1 auf Test 2 den Erwartungen entspricht. Die Sektoren Anzahl hat sich verdoppelt, dementsprechend auch die Laufzeit. Bei dem Sprung von Test 2 auf Test 3 ist eine Vervierfachung anstelle einer erwarteten Verdopplung aufgetreten. Eine Erklärung für das Verhalten könnte die ansteigende Datenmenge, welche das Optimum des Test Computers überschreitet. Eine Version mit 999x999 Sektoren und einem Multiplikator von 6 kann unter folgendem Link jeweils mit 50% Transparenz und ohne angesehen werden. Ich empfehle einen Computer mit 16GB Arbeitsspeicher, um sich die Bilder anzusehen, da sie 1GB als PNG verbrauchen.

<https://shorturl.at/imHV3>

---

<sup>1</sup> Bild von <https://media.jaguar.com/de-de/news/2020/11/jaguar-f-type-r-cabrio-siegt-bei-den-sport-auto-awards-2020>