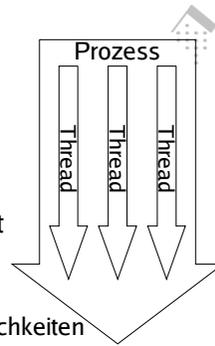


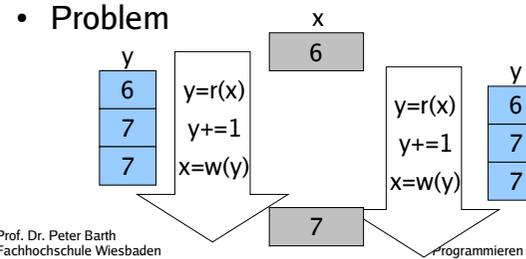
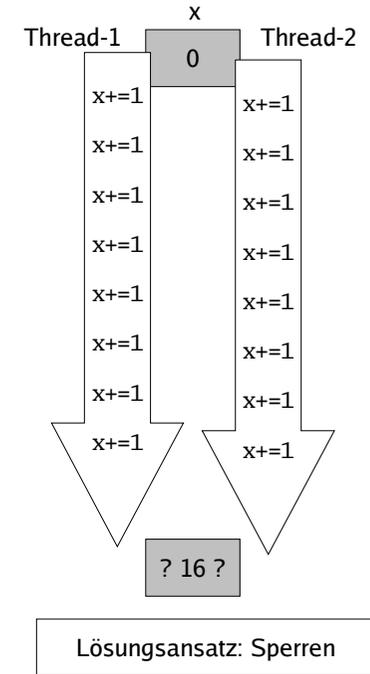
Thread-Programmierung

- Threads, Nebenläufigkeit
 - Mehrere Ausführungsstränge gleichzeitig bei gemeinsamen Daten/Ressourcen
 - Leichtgewichtige Realisierung auf Systemebene, effizient
 - Komplex, mächtig bei Verwendung
 - In modernen Programmierumgebungen unterstützt
 - In C/C++ Integration von Bibliotheken/Betriebssystemmöglichkeiten
 - In Java Teil der Sprache, in Python ähnlich (API) wie Java
 - Prozesse: Separaten Ausführungsstränge und separate Daten/lokale Ressourcen, schwergewichtige Realisierung, hoher Aufwand, einfach zu verwenden (nicht sichtbar)
- Einsatzgebiete
 - Kein Warten bei IO-Operationen, Überbrücken Latenz Netzwerkkomm., z.B. GUI-Programmierung, UI „friert nicht mehr ein“
 - Nutzung von Mehrkernarchitekturen, Parallele Algorithmen, Verteilen der Arbeitslast auf mehrere Kerne
- Hauptproblem: Datensynchronisation



Synchronisation

- Beispiel
 - Eine (globale) Variable x mit Initialwert 0
 - Zwei Threads, die (gemeinsame) Variable x immer um 1 erhöhen
- Genauer
 - $x += 1$ entspricht
 - read x in y
 - $y = y + 1$ berechnen
 - write y in x
 - y ist (thread-)lokale Variable, ein separates y je Thread



Thread-Programmierung in Python

- Modul threading
 - Von Klasse Thread erben
 - run-Methode überschreiben
 - Anweisungen in run-Methode bilden separaten Ausführungsstrang
 - Instanzvariablen und lokale Variablen in run sind lokal zum Thread
- Beispiel: Inkrementieren von globalem x
- Ausführen
 - Instanz erzeugen
 - start-Methode (nicht run)
 - Kehrt sofort zurück
 - Startet neuen unabhängigen Ausführungsstrang
 - join-Methode wartet bis Thread fertig, Ende von run

```
from threading import Thread
x = 0
class Incer(Thread):
    def __init__(self, runs):
        Thread.__init__(self)
        self.runs = runs
    def run(self):
        global x
        for i in range(self.runs):
            x += 1
```

```
if __name__ == '__main__':
    runs = 10**5
    inc1 = Incer(runs)
    inc2 = Incer(runs)
    inc1.start()
    inc2.start()
    inc1.join()
    inc2.join()
    if x != 2*runs:
        print "Oooppsss", x, "statt", 2*runs
```

Oooppsss 119274
statt 200000

Threads – Kontrolle Ablauf

- Es gibt keine Möglichkeit Threads von außen zu unterbrechen/stoppen
 - Es kann keine solche Möglichkeit geben, die immer funktioniert
 - Der Anwendungsentwickler muss entsprechende Möglichkeiten vorsehen
- Ansatz
 - Spezielle Methoden zum Setzen von Variablen
 - Periodische Überprüfung dieser Variablen
 - Kein Synchronisationsproblem, da ein Thread nur liest, der andere nur schreibt (und Bool immer komplett geschrieben wird)
- Beispiel Ausgabe
 - isAlive, läuft Thread noch?
 - join verwenden

```
from threading import Thread
from time import sleep
x = 0
class Incer(Thread):
    def __init__(self):
        Thread.__init__(self)
        self.weiter = True
    def run(self):
        global x
        while self.weiter:
            x += 1
            sleep(1)
            print "x", x
        def anhalten(self):
            self.weiter = False
```

Eine Sekunde schlafen

```
inc = Incer()
inc.start()
sleep(3)
inc.anhalten()
print "Lebt?", inc.isAlive()
inc.join()
print "Lebt?", inc.isAlive()
```

x 1
x 2
x 3
Lebt? True
x 4
Lebt? False

Threads – Ende erreicht?

- Niemals aktiv warten!

- Volle CPU-Last mit Nichtstun/Warten verschwendet
- Nie, Nie, Nie

```
inc = Incer()
inc.start()
while inc.isAlive():
    pass
# weiter nach Thread-Ende
```

- Thread.join ok

- Wartet darauf, dass ein Thread beendet wird
- Aktuell laufender Thread hält, verschwendet aber keine Prozessorzeit
- Nachteil:
 - Aktueller Thread läuft nicht weiter bei Aufruf von inc.join()
 - Falls „sinnvolles“ lange dauert, dann wird nicht gleich reagiert sobald Thread fertig

```
inc = Incer()
inc.start()
# was sinnvolles
inc.join()
# Ergebnis des Threads
# verwenden
```

- Meist will man nicht warten, sondern nur etwas direkt nach Beendigung des Threads tun

- Lösung: Verarbeitung noch im Berechnungs-Thread erledigen, „Callback“

Aktion nach Ende Thread

```
def prim(x): # Berechnung
    return [t for t in range(2, x) if x%t == 0] == []
def printPrim(ite, prim): # Verwendung
    print "die %dte Primzahl ist %d" % (ite, prim)
```

Funktion, die Ergebnis verarbeitet

```
class Langlauer(Thread):
    def __init__(self, iteprim):
        Thread.__init__(self)
        self.iteprim = iteprim
    def run(self):
        p = 1
        while self.iteprim:
            p += 1
            while (not prim(p)):
                p += 1
            self.iteprim -= 1
        self.prim = p
    def getPrim(self):
        return self.prim
```

NICHT SO!

```
ite = 1000
t = Langlauer(ite)
t.start()
# was anderes sinnvolles
t.join()
printPrim(ite, t.getPrim())
```

```
class Langlauer(Thread):
    def __init__(self, iteprim, func):
        Thread.__init__(self)
        self.iteprim = iteprim
        self.func = func
    def run(self):
        p = 1
        while self.iteprim:
            p += 1
            while (not prim(p)):
                p += 1
            self.iteprim -= 1
        self.func(p)
```

Funktionsaufruf mit Ergebnis

SONDERN SO

```
ite = 1000
verwende = lambda x: printPrim(ite, x)
t = Langlauer(ite, verwende)
t.start()
# was anderes sinnvolles
```

die 1000te Primzahl ist 7919

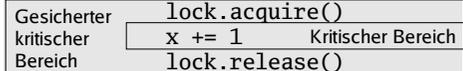
Synchronisation mit Sperren, Lock

- Kritischer Bereich

- Code-Abschnitt, der nur von einem Thread gleichzeitig durchlaufen werden soll
- Meist bei Lese/Schreib-Operation auf gemeinsame Ressource
- Im Beispiel: x += 1

```
from threading import Thread, Lock
x = 0
lock = Lock()
class Incer(Thread):
    def __init__(self, runs):
        Thread.__init__(self)
        self.runs = runs
    def run(self):
        global x
        for i in range(self.runs):
            lock.acquire()
            x += 1
            lock.release()
```

Ein Lock-Objekt für alle Threads



- Sperr-Objekt

- Bietet sichere Sperre, atomare Operationen zur Sperrverwaltung
- acquire: Belegt Sperre, falls Sperre nicht verfügbar wird aktueller Thread angehalten (schlafen gelegt)
- release: Gibt belegte Sperre frei, muss belegt sein
- acquire/release Block umschließt kritischen Bereich

- Sperren ist (relativ) aufwendig

- Sperren nur wenn notwendig, so kurz wie möglich
- Sperren ist wichtig, besser korrekte als falsche Software

Zwei Threads
1 Million Durchläufe:
Ohne Sperre: 0,7 s
Mit Sperre: 3,7 s

Lock, RLock

- Lock – Sperrobjekt, exklusiv

- acquire(blocked=True):
 - Sperre belegen wenn verfügbar und True zurück geben
 - Wenn Sperre nicht verfügbar Thread blockieren (schlafen legen)
- acquire(blocked=False):
 - Sperre belegen wenn verfügbar und True zurück geben
 - Wenn Sperre schon belegt, dann False zurückgeben ohne Sperre zu belegen
 - Erlaubt auf belegte Sperren zu reagieren
- release()
 - Gibt belegten Lock frei
 - Ausnahme falls Lock nicht belegt

- RLock – Sperrobjekt, reentrant

- Wie Lock
- Erlaubt verschachtelte acquire/release Aufrufe
 - Bei Lock wäre lock.acquire(), lock.acquire() ein Deadlock
 - Bei RLock wird ein Zähler erhöht
- Verwendung: Aufruf von sicheren Methoden in sicherer Methode (d.h. wenn man Lock schon hat) ohne Anstrengungen

Sichere Objekte

- Bisher Konventionen
 - Globale Objekte x und lock
 - Konvention, dass jeder, der auf x zugreift diesen Bereich mit lock sperren muss
 - Fehleranfällig (bei Annahme nicht idealer Entwickler)
- Besser Kapselung
 - Eigene Klasse mit sicheren Zugriffsmethoden
 - In Java synchronized Methoden
 - Lokales Sperrobjekt in Instanz der Klasse
 - Typisches Pattern bei value, sonst release schwer
 - with-Statement ab 2.6

```
class Counter(object):
    def __init__(self):
        self.count = 0
        self.lock = Lock()
    def inc(self):
        self.lock.acquire()
        self.count += 1
        self.lock.release()
    def value(self):
        self.lock.acquire()
        ret = self.count
        self.lock.release()
        return ret
```

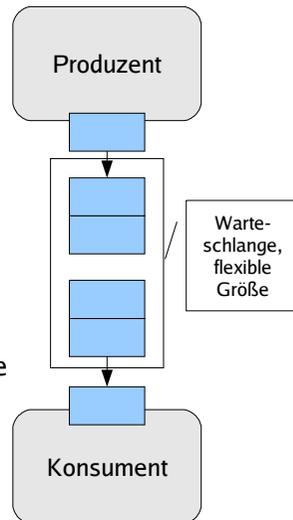
```
class Incer(Thread):
    def __init__(self, counter, runs):
        Thread.__init__(self)
        self.counter = counter
        self.runs = runs
    def run(self):
        while self.runs:
            self.counter.inc()
            self.runs -= 1
```

Besonderheiten Threads in Python

- GIL in CPython Implementierung
 - Global Interpreter Lock
 - Nur ein Python-Thread kann zu einem gegebenen Zeitpunkt auf Python-Strukturen zugreifen
 - Nur ein Python-Thread läuft zu jedem gegebenen Zeitpunkt
 - Keine effektive Nutzung von Mehrkernsystemen möglich
 - Trotzdem sinnvolle Nutzung von Wartezeiten/ bei Langläufern
 - GIL wird bei Warten auf externe Ereignisse (IO) losgelassen
 - Thread-Scheduling von Laufzeitumgebung
 - Alle 100 Bytecode-Anweisungen
 - sys.setcheckinterval
 - Alternative ab Python 2.6: multiprocessing
 - Arbeitet mit mehreren Python-Prozessen
 - Effektive Nutzung von Mehrkernsystemen
- Basiert auf thread-Modul
 - Low-Level API, für die meisten Umgebungen verfügbar
 - Empfehlung: threading verwenden

Producer/Consumer

- Situation
 - Ein Produzent erzeugt Werte
 - Ein Konsument verwendet Werte
 - Beide können unabhängig voneinander laufen
 - Problem:
 - Konsument muss warten bis Produzent fertig ist
 - Produzent muss warten bis Konsument fertig ist
- Warteschlange
 - Entkopplung Produzent und Konsument
 - Produzent legt fertige Werte in Warteschlange ab
 - Konsument holt sich Werte aus der Warteschlange
 - Warteschlange ist gemeinsames Objekt, Zugriffe auf gemeinsames Objekt müssen synchronisiert werden
 - Bei leerer Warteschlange muss Konsument warten
 - Bei voller Warteschlange (begrenzte Größe) muss Produzent warten
 - Einfügen/Entfernen nur einer gleichzeitig (interne Strukturen Warteschlange)



Prod/Cons

- Warteschlange Liste
- Produziert 1,2,3...
- Konsument berechnet Summe

```
class Producer(Thread):
    def __init__(self, anzahl, queue, queue_lock):
        Thread.__init__(self)
        self.anzahl = anzahl
        self.queue = queue
        self.queue_lock = queue_lock
    def run(self):
        for i in range(1, self.anzahl+1):
            time.sleep(random.random()/100.)
            self.queue_lock.acquire()
            self.queue.insert(0, i)
            self.queue_lock.release()
```

Endlich viele Zahlen

Zeit lassen, damit es spannend wird

```
class Consumer(Thread):
    def __init__(self, queue, queue_lock):
        Thread.__init__(self)
        self.queue = queue
        self.queue_lock = queue_lock
        self.summe = 0
        self.misses = 0 # wie oft nix gekriegt
        self.done = False # Hinweis stoppen
    def run(self):
        while not self.done or self.queue:
            value = None
            self.queue_lock.acquire()
            if self.queue:
                value = self.queue.pop()
                self.queue_lock.release()
            if value:
                self.summe += value
            else:
                time.sleep(random.random()/100.)
                self.misses += 1
```

leer räumen

Wenn leer, dann Prod. aufholen lassen. Darf nicht Bedeutung des Programms ändern.

Warteschlange ist Liste. Kapseln mit lock möglich

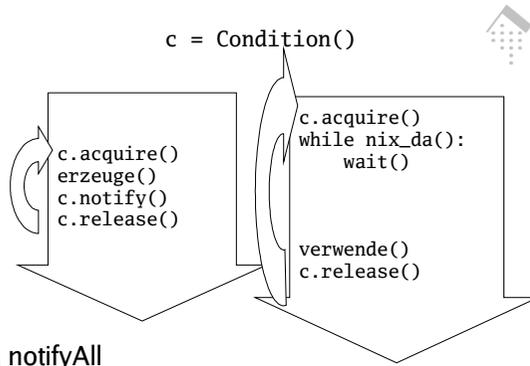
```
queue = []
lock = Lock()
producer=Producer(anz,queue,lock)
consumer=Consumer(queue,lock)
producer.start()
consumer.start()
producer.join()
consumer.done = True
consumer.join()
```

Sobald Produzent fertig, dies Konsument sagen

Typischer Ablauf bei Anzahl 100: 88 misses

wait/notify

- **Condition**
 - Klasse von threading
 - Hält intern ein Lock, kann diesen beim Initialisieren übergeben bekommen
 - Implementiert Lock-Interface, u.a. acquire und release
 - Weitere Methoden wait, notify, notifyAll
- **wait()**
 - Lässt Lock los (Lock muss belegt sein), legt aktuellen Thread schlafen
 - Kann erst weiterlaufen, wenn auf Condition notify oder notifyAll gerufen
- **notify()**
 - Lock muss belegt sein
 - Informiert einen der wartenden Threads, dass es weiter gehen könnte
 - Programmierer lässt danach lock meist los (release)
- **notifyAll():** wie notify, nur werden alle Threads informiert
- **Jedes Java Objekt implementiert wait, notify, notifyAll**



Producer/Consumer mit wait/notify

- **Problem vorher**
 - Misses, Aktives Warten
- **Lösung**
 - Schlafen legen, falls nichts verfügbar
 - Aufwecken falls etwas verfügbar
- **Anmerkungen**
 - Zwei Konsumenten, jeder versucht zu lesen
 - Queue künstlich auf Länge 1 beschränkt
 - Nicht sicher, dass immer abwechselnd gerufen wird, Problem des Verhungerns
 - notifyAll, damit beide beendet werden

```

queue = []
cond = Condition()

class P(Thread):
    def __init__(self):
        Thread.__init__(self)
        self.do = True
    def run(self):
        i = 0
        while self.do:
            cond.acquire()
            if not queue:
                queue.append(i)
            cond.notify()
            cond.release()
            i += 1
            sleep(0.3)
            cond.acquire()
            cond.notifyAll()
            cond.release()

class C(Thread):
    def __init__(self, id):
        Thread.__init__(self)
        self.do = True
        self.id = id
    def run(self):
        summe = 0
        while self.do:
            cond.acquire()
            while not queue and self.do:
                cond.wait()
            val = None
            if queue:
                val = queue.pop()
            cond.release()
            if val:
                summe += val
            print self.id, summe

p = P(); p.start()
c1 = C(1); c1.start()
c2 = C(2); c2.start()
sleep(4)
p.do = 0
c1.do, c2.do = 0,0
p.join()
c1.join(); c2.join()
    
```

Queue

- **Datenstrukturen für Thread-Prog.**
- **Queue**
 - Klasse Queue, im Modul Queue
 - Warteschlange für konkurrierenden Zugriff
 - Konkurrierende Schreiber und Leser
- **Queue**
 - put(e): Fügt Element e ein
 - get(block=True, timeout=None): Holt Element raus und gibt es zurück
 - block=True: Blockiert, falls kein Element verfügbar ist
 - timeout = <secs>, wartet maximal <secs> Sekunden bis Element verfügbar ist, wirft dann Empty-Ausnahme
- **Wenn möglich dedizierte Datenstrukturen verwenden**
 - Für Java: java.util.concurrent

```

from Queue import Queue, Empty
queue = Queue()

class P(Thread):
    def __init__(self):
        Thread.__init__(self)
        self.do = True
    def run(self):
        i = 0
        while self.do:
            queue.put(i)
            i += 1
            sleep(0.3)

class Q(Thread):
    def __init__(self, id):
        Thread.__init__(self)
        self.do = True
        self.id = id
    def run(self):
        summe = 0
        while self.do:
            try:
                val = queue.get(True, 1)
                summe += val
            except Empty:
                pass
        print self.id, summe
    
```

Ende