## 操作系统中进程状态的转换

#### ZYZ

## 2018年12月27日

## 1 五种状态的模型

状态 新建 New, 就绪 Ready, 运行 Running, 阻塞 Blocked, 退出 Exit

#### 转换关系

- Admit: 新建的进程被允许, 转换为就绪
- Dispatch: 就绪的进程达到执行条件,调度为运行
- Timeout: 执行时间超时,由运行转为就绪
- Event wait: 因等待某个事件的发生或资源的释放,由运行转为阻塞
- Event occurs: 再次获得资源, 阻塞转换为就绪
- Exit: 正常运行结束,退出

#### 1.1 DFA自动机

该模型的DFA如图1下所示。

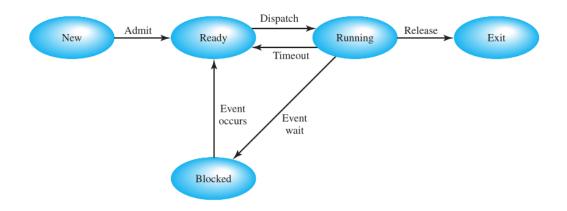


图 1: 五种状态的进程模型DFA

#### 1.2 正则文法

粗体代表非终结符, 普通的为终结符, New为开始符号

 $\mathbf{New} 
ightarrow admit\mathbf{Ready}$   $\mathbf{Ready} 
ightarrow dispatch\mathbf{Running}$   $\mathbf{Running} 
ightarrow timeout\mathbf{Ready}$   $\mathbf{Running} 
ightarrow event\_wait\mathbf{Blocked}$   $\mathbf{Blocked} 
ightarrow event\_occurs\mathbf{Ready}$   $\mathbf{Running} 
ightarrow release\mathbf{Exit}$   $\mathbf{Exit} 
ightarrow exit$ 

## 2 含有一个挂起状态

状态 新建 New, 就绪 Ready, 运行 Running, 阻塞 Blocked, 挂起 Suspend, 退出 Exit

#### 转换关系

- Admit: 新建的进程被允许, 转换为就绪
- Dispatch: 就绪的进程达到执行条件,调度为运行
- Timeout: 执行时间超时,由运行转为就绪

- Event wait: 因等待某个事件的发生或资源的释放,由运行转为阻塞
- Event occurs: 再次获得资源, 阻塞转换为就绪
- Suspend: 暂停阻塞的进程,静止下来,转换为挂起
- Activate: 激活挂起的进程, 转换为就绪
- Exit: 正常运行结束,退出

#### 2.1 DFA自动机

该模型的DFA如图2所示。

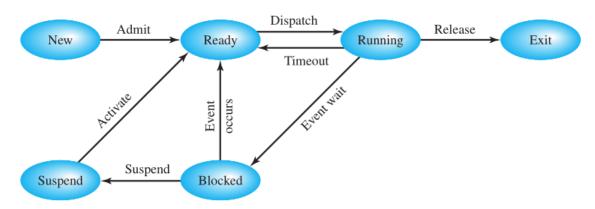


图 2: 六种状态的进程模型DFA

#### 2.2 正则文法

粗体代表非终结符,普通的为终结符,New为开始符号

 $New \rightarrow admitReady$ 

 $Ready \rightarrow dispatch Running$ 

 $Running \rightarrow timeoutReady$ 

 $Running \rightarrow event\_waitBlocked$ 

 $Blocked \rightarrow event\_occursReady$ 

 $Blocked \rightarrow suspend Suspend$ 

Suspend  $\rightarrow activate$ Ready

 $Running \rightarrow releaseExit$ 

 $\mathbf{Exit} \to exit$ 

### 3 含有两个挂起状态

状态 新建 New,就绪 Ready,就绪挂起 Ready Suspend,运行 Running,阻塞 Blocked,阻塞挂起 Blocked Suspend,退出 Exit

#### 转换关系

- Admit: 新建的进程被允许, 转换为就绪
- Dispatch: 就绪的进程达到执行条件,调度为运行
- Suspend: 暂停进程的运行,挂起以释放内存,由就绪、运行或者阻塞转换为相应的挂起
- Activate: 激活挂起的进程,由就绪挂起或者阻塞挂起转换为就绪
- Timeout: 执行时间超时,由运行转为就绪
- Event wait: 因等待某个事件的发生或资源的释放,由运行转为阻塞
- Event occurs: 再次获得资源,阻塞转换为就绪,或者阻塞挂起转换为就绪挂起
- Exit: 正常运行结束,退出

#### 3.1 NFA自动机

该模型的NFA如图3所示。

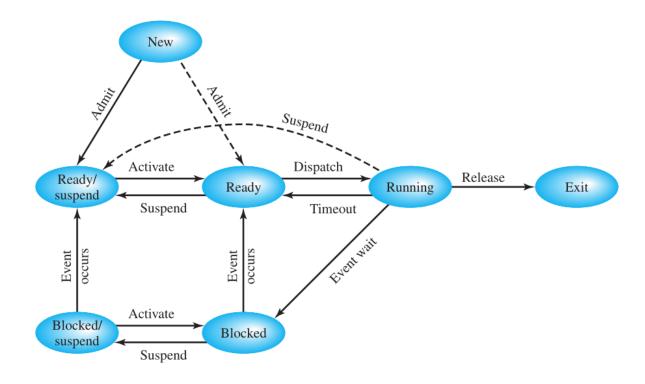


图 3: 七种状态的进程模型NFA

#### 3.2 正则文法

粗体代表非终结符,普通的为终结符,New为开始符号

 $\mathbf{New} \to admit\mathbf{Ready}$ 

 $New \rightarrow admitReady\_suspend$ 

 $\mathbf{Ready\_suspend} \rightarrow r\_activate\mathbf{Ready}$ 

 $Ready \rightarrow re\_suspend Ready\_suspend$ 

 $Ready \rightarrow dispatch Running$ 

 $\mathbf{Running} \to timeout\mathbf{Ready}$ 

 $\mathbf{Running} \rightarrow event\_wait\mathbf{Blocked}$ 

 $\mathbf{Running} \rightarrow ru\_suspend\mathbf{Ready\_suspend}$ 

 $Blocked \rightarrow b\_event\_occursReady$ 

 $Blocked \rightarrow b\_suspend Blocked\_suspend$ 

 $\mathbf{Blocked\_suspend} \rightarrow b\_activate\mathbf{Blocked}$ 

 $\mathbf{Blocked\_suspend} \rightarrow bs\_event\_occurs\mathbf{Ready\_suspend}$ 

# $\begin{aligned} \mathbf{Running} & \rightarrow release \mathbf{Exit} \\ \mathbf{Exit} & \rightarrow exit \end{aligned}$

# 参考文献

[1] tallings W , Education P . Operating Systems: Internals and Design Principles:International Edition[J]. Bbc Video Library, 2008, 18(2):235-244.