2017/11/29

操作系统实验报告

实验五 虚拟内存页面置换算法

一 需求分析

问题描述:

设计程序模拟先进先出 FIFO、最佳置换 OPI 和最近最久未使用 LRU 页面置换算法的工作过程。假设内存中分配给每个进程的最小物理块数为 m,在进程运行过程中要访问的页面个数为 n,页面访问序列为 P1, ··· , Pn,分别利用不同的页面置换算法调度进程的页面访问序列,给出页面访问序列的置换过程,计算每种算法缺页次数和缺页率。

程序要求:

- 1)利用先进先出 FIFO、最佳置换 OPI 和最近最久未使用 LRU 三种页面置换算法模拟页面访问过程。
- 2)模拟三种算法的页面置换过程,给出每个页面访问时的内存分配情况。
- 3) 输入:最小物理块数 m,页面个数 n,页面访问序列 P1, ···, Pn, 算法选择 1-FIF0, 2-OPI, 3-LRU。
 - 4)输出:每种算法的缺页次数和缺页率。

二概要设计

最佳(Optimal) 置换算法:

最佳置换算法,其所选择的被淘汰页面,将是以后永不使用的,或是在最长(未来)时间内不再被访问的页面。采用最佳置换算法,通常可保证获得最低的缺页率。

先进先出(FIFO)页面置换算法:

该算法总是淘汰最先进入内存的页面,即选择在内存中驻留时间最 久的页面予以淘汰。

最近最久未使用(LRU)置换算法:

最近最久未使用(LRU)的页面置换算法,是根据页面调入内存后的使用情况进行决策的。由于无法预测各页面将来的使用情况,只能利用"最近的过去"作为"最近的将来"的近似,因此,LRU 置换算法是选择最近最久未使用的页面予以淘汰。

三 详细设计

main. sh文件声明了静态变量以及默认数据。

Func. sh文件定义函数以及主要的算法。(细节见原代码注释)

四 调试分析

最佳置换算法,由于人们目前还无法预知一个进程在内存的若干个 页面中,哪一个页面是未来最长时间内不再被访问的,因而该算法是无法 实现的。

先进先出(FIF0)页面置换算法与进程实际运行的规律不相适应,因为在进程中,有些页面经常被访问,比如,含有全局变量、常用函数、例程等的页面,FIF0 算法并不能保证这些页面不被淘汰。

FIF0 置换算法性能之所以较差,是因为它所依据的条件是各个页面调入内存的时间,而页面调入的先后并不能反映页面的使用情况。

五 用户使用说明

使用终端,将运行目录切换到源代码所在路径,运行main.sh。根据提示即可使用。

六 测试结果

bogon:SourceCode qinyuan\$./main.sh 实验五 虚拟内存页面置换算法

-----默 认 数 据 ------

最小物理块数: 3 页面个数: 20

页面序列:

P7 P0 P1 P2 P0 P3 P0 P4 P2 P3 P0 P3 P2 P1 P2 P0 P1 P7 P0 P1

实验数据选择 1-使用默认数据, 2-输入新数据1

先进先出(FIF0)页面置换算法:

算法选择: 1-先进先出FIF0页面置换算法 2-最佳置换OPI页面置换算法 3-最近最久未使用LRU页面置换算法 -----执 行 先 进 先 出 FIF0页 面 置 换 算 法 -------到达页面:P7

当前物理块内页数状态: 7

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 7 0

到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 7 0 1

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P3

当前物理块内页数状态: 2 3 1

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 2 3 0

到达页面:P4

当前物理块内页数状态: 4 3 0 到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 4 2 0

到达页面:P3

当前物理块内页数状态: 4 2 3

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 0 2 3

到达页面:P3

当前物理块内页数状态: 0 2 3

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 0 2 3

到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 0 1 3

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 0 1 2

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 0 1 2 到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 0 1 2

到达页面:P7

当前物理块内页数状态: 7 1 2

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 7 0 2 到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 7 0 1

缺页次数为:15

缺页率为:0.75

最佳置换算法:

算法选择: 1-先进先出 FIF0页面置换算法 2-最佳置换 OPI页面置换算法 3-最近最久未使用 LRU页面置换算法 ----执 行 最 佳 置 换 OPI页 面 置 换 算 法 -------

到达页面:P7

当前物理块内页数状态: 7

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 7 0

到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 7 0 1

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P3

当前物理块内页数状态: 2 0 3

到达页面:P0 当前物理块内页数状态: 2 0 3

到达页面:P4

当前物理块内页数状态: 2 4 3

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 2 4 3

到达页面:P3 当前物理块内页数状态: 2 4 3

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 2 0 3

到达页面:P3

当前物理块内页数状态: 2 0 3

到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 2 0 3 到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 2 0 1 到达页面:P2

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P1 当前物理块内页数状态: 2 0 1

到达页面:P7

当前物理块内页数状态: 7 0 1

到达页面:P0

当前物理块内页数状态: 7 0 1

到达页面:P1

当前物理块内页数状态: 7 0 1

缺页次数为:9 缺页率为:0.45

最近最久未使用 LRU 页面置换算法:

算 法 选 择: 1-先 进 先 出 I 3	FIF(0页	面置换算法	2-最信	₺置换(PI页面置	置换算法	3-最近:	最久未使	用 LRU页	面置换算法
执 行 最 近 最 ::	久未	使	用 LRU页 面 置	换算法	<u> </u>						
到 达 页 面 : P7											
当前物理块内页数状态	7										
到 达 页 面 : P0											
当前物理块内页数状态	7	0									
到 达 页 面 : P1											
当前物理块内页数状态	. 7	0	1								
到 达 页 面:P2											
当前物理块内页数状态:	0	1	2								
到达页面: P0											
当前物理块内页数状态	1	2	0								
到 达 页 面 : P3											
当前物理块内页数状态	2	0	3								
到 达 页 面 : P0											
当前物理块内页数状态	2	3	0								
到 达 页 面 : P4											
当前物理块内页数状态:	3	0	4								
到 达 页 面 : P2											
当前物理块内页数状态:	0	4	2								
到 达 页 面 : P3											
当前物理块内页数状态:	4	2	3								
到 达 页 面 :P0											
当前物理块内页数状态:	2	3	0								
到 达 页 面 : P3											
当 前 物 理 块 内 页 数 状 态:	2	0	3								
到 达 页 面 : P2											
当 前 物 理 块 内 页 数 状 态:	0	3	2								
到 达 页 面 : P1											
当 前 物 理 块 内 页 数 状 态:	: 3	2	1								
到 达 页 面:P2											
当前物理块内页数状态	3	1	2								
到 达 页 面 :P0											
当前物理块内页数状态	: 1	2	0								
到达页面:P1	_	_	_								
当前物理块内页数状态:	2	0	1								
到达页面:P7	_	_	_								
当前物理块内页数状态:	0	1	/								
到达页面:P0		_	•								
当前物理块内页数状态:	. 1	/	0								
到达页面:P1	. ,	•	1								
当前物理块内页数状态:	. /	Ø	1								
缺 页 次 数 为:12 缺 页 來 为:0. 60											
缺页率为:0.60			П								
1 ₩11 →											
七 附录											
114.4.											
				m	in (ah					
				- III	ain.s	211					

#! /bin/bash

. func.sh

#保留小数位数

sc=2

```
#最小物理块数m
m=3
#页面个数n
n = 20
#页面序列
PageOrder=(7 0 1 2 0 3 0 4 2 3 0 3 2 1 2 0 1 7 0 1)
echo "实验五 虚拟内存页面置换算法"
echo "-----默认数据-----"
echo -e "最小物理块数:\t${m}"
echo -e "页面个数:\t${n}"
echo -e "页面序列:"
for i in `seq 1 $n`; do
    echo -en "P${PageOrder[$[$i-1]]} "
    if [[ $[$i%5] -eq 0 ]]; then
        echo
    fi
done
echo "实验数据选择 1-使用默认数据, 2-输入新数据"
read keypressData
case "$keypressData" in
    1)
        ; ;
    2)
```

6 •

```
echo "请输入最小物理块数m:"
        read new m
        m="$ {new m} ""
        echo "请输入页面个数n:"
        read new n
        n=" \{new \ n\}""
        echo "请输入页面序列:(长度$n)"
        read -a new P
        PageOrder=("$ {new_P[@]}")
        ; ;
    * )
        echo "输入无效,请输入'1'或'2'选择!"
        exit
        ; ;
esac
echo "算法选择: 1-先进先出FIF0页面置换算法 2-最佳置换0PI页面置换
算法 3-最近最久未使用LRU页面置换算法"
read keypressKind
case "$keypressKind" in
    1)
        echo "-----执行先进先出FIF0页面置换算法-------
        OPI FIFO 2
        ; ;
    2)
```

```
echo "-----执行最佳置换OPI页面置换算法-----"
       OPI FIFO 1
       ; ;
   3)
       echo "-----执行最近最久未使用LRU页面置换算法-----
       LRU
       ; ;
   * )
       echo "输入无效,请输入'1'或'2'或'3'选择!"
       exit
       · ·
esac
    -----func. sh-----
#! /bin/bash
INIT() {
   #模拟物理块状态
   declare -a Simulate
   #计算持续时间
   declare -a PageCount
   #当前页号
   declare -i PageNum
   #缺页次数
   declare -i LackNum
```

8 •

```
#缺页率
    declare LackPageRate
    #FIFO替换点的Index默认0
    FIFO_Change_Index=0
}
#OPI置换
OPI CHANGE() {
    #判断是否发生缺页中断, 默认发生中断
     local cut=1
    for i in `seq 0 $[$m-1]`; do
         if [[ "$1" -eq "${Simulate[$i]}" ]]; then
              cut=0
         fi
    done
    #发生中断
    if [[ "${cut}" -eq 1 ]]; then
         LackNum=$[${LackNum}+1]
         #寻找被替换的页号
         local delPageIndex=-1
         local delPageLength=0
         #循环块数
         for i in `seq 0 $[$m-1]`; do
              local tempLength=0
              for j in `seq $2 $[$n-1]`; do
```

```
if [[ "${PageOrder[j]}" -eq
"${Simulate[i]}" ]]; then
                         break
                    fi
                    tempLength=$[${tempLength}+1]
               done
               if [[ "${tempLength}" -gt "${delPageLength}" ]];
then
                    delPageLength="${tempLength}"
                    delPageIndex="$i"
               fi
          done
          #开始替换
          Simulate[${delPageIndex}]="$1"
     fi
}
#FIF0置换
FIFO_CHANGE() {
     #判断是否发生缺页中断, 默认发生中断
     local cut=1
     for i in `seq 0 $[$m-1]`; do
          if [[ "1" -eq "{\rm Simulate[$i]}" ]]; then
               cut=0
          fi
     done
10 •
```

```
#发生中断
     if [[ "${cut}" -eq 1 ]]; then
          LackNum = \{ \{ \{ LackNum \} + 1 \} \}
          #开始替换
          Simulate[${FIFO Change Index}]="$1"
          FIFO Change Index=$[(${FIFO Change Index}+1)%${m}]
     fi
}
#OPI最佳置换算法
OPI FIFO() {
     #初始化
     INIT
     #PageNum从第一页到最后一页
     PageNum=0
     #起始缺页次数为0
     LackNum=0
     #页数少于物理块数,存在情况,页面种类小于物理块数
     if [[ "$n" -le "$m" ]]; then
          for i in `seq 0 $[$n-1]`; do
               echo "到达页面:P${PageOrder[$i]}"
               if \lceil \lceil "\$i" - eq 0 \rceil \rceil; then
                    Simulate[0]="${PageOrder[0]}"
               else
                    for j in `seq 0 $[${#Simulate[@]}-1]`; do
```

```
if [[ "${PageOrder[$i]}" -eq
"${Simulate[$j]}" ]]; then
                             echo "当前物理块内页数状态:
${Simulate[@]}"
                             continue 2
                        fi
                   done
                   Simulate[${#Simulate[@]}]="${PageOrder[$i]}"
              fi
              echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
         done
         LackNum=$[$n-${#Simulate[@]}]
         LackPageRate=$(echo "scale=${sc};${LackNum}/${n}"|bc)
         echo "缺页次数为:${LackNum}"
         if [[ "${LackNum}" -eq "$n" ]]; then
              echo "缺页率为:1"
         else
              LackPageRate=$(echo
"scale=${sc};${LackNum}/${n}"|bc)
              echo "缺页率为:0${LackPageRate}"
         fi
              exit
    fi
    #定义Simulate满标记,0为满
    FullSimulate=1
```

```
#页数大于物理块数,存在情况,页面种类小于物理块数
    for i in `seq 0 $[$n-1]`; do
         echo "到达页面:P${PageOrder[$i]}"
         PageNum="$[${PageNum}+1]"
         if [[ "$i" -eq 0 ]]; then
              LackNum=$[${LackNum}+1]
              Simulate[0]="${PageOrder[0]}"
              if [[ "${#Simulate[@]}" -eq "$m" ]]; then
                   FullSimulate=0
                   echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
                   break
              fi
         else
              for j in `seq 0 $[${#Simulate[@]}-1]`; do
                   if [[ "${PageOrder[$i]}" -eq
"${Simulate[j]}" ]]; then
                        echo "当前物理块内页数状态:
${Simulate[@]}"
                        continue 2
                   fi
              done
              LackNum=$[${LackNum}+1]
              Simulate[${#Simulate[@]}]="${PageOrder[$i]}"
              if [[ "${#Simulate[@]}" -eq "$m" ]]; then
                   FullSimulate=0
```

```
echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
                   break
              fi
         fi
         echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
    done
    #Simulate装满之后
    if [[ "${FullSimulate}" -eq 0 ]]; then
         local startPagenum=${PageNum}
         for (( i page = ${startPagenum}; i_page < $n;</pre>
i page++ )); do
              PageNum="$[${PageNum}+1]"
              local -i tempPage="${PageOrder[$i page]}"
              echo "到达页面:P${tempPage}"
              #置换页面,接收两个参数, 1是tempPage, 2是PageNum
              if [["$1" -eq 1]]; then
                   OPI CHANGE ${tempPage} ${PageNum}
                   elif [["1" -eq 2]]; then
                        FIFO CHANGE $ {tempPage} $ {PageNum}
              fi
              echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
         done
    fi
    echo "缺页次数为:${LackNum}"
    if [[ "${LackNum}" -eq "$n" ]]; then
14 •
```

```
echo "缺页率为:1"
     else
         LackPageRate=$(echo "scale=${sc};${LackNum}/${n}"|bc)
         echo "缺页率为:0${LackPageRate}"
     fi
}
#LRU置换
LRU CHANGE() {
     #判断是否发生缺页中断, 默认发生中断
     local cut=1
     for i in seq 0 \ (m-1); do
         if [[ "$1" -eq "${Simulate[$i]}" ]]; then
              cut=0
              #不发生中断时将该也放到栈低
              tempValue=${Simulate[$i]}
              unset Simulate[$i]
              Simulate=("${Simulate[@]}")
              Simulate[${#Simulate[@]}]="${tempValue}"
          fi
     done
     #发生中断
     if [[ "${cut}" -eq 1 ]]; then
         LackNum = \{ \{ \{ LackNum \} + 1 \} \}
         #出栈第一个,新进入放最后
```

```
unset Simulate[0]
         Simulate=("${Simulate[@]}")
         Simulate[${#Simulate[@]}]="$1"
    fi
}
#最近最久未使用LRU置换算法 采用堆栈实现
LRU() {
    #初始化
    INIT
    #PageNum从第一页到最后一页
    PageNum=0
    #起始缺页次数为0
    LackNum=0
    #页数少于物理块数,存在情况,页面种类小于物理块数
    if [[ "$n" -le "$m" ]]; then
         for i in \ge 0  [n-1]; do
             echo "到达页面:P${PageOrder[$i]}"
             if [[ "$i" -eq 0 ]]; then
                  Simulate[0]="${PageOrder[0]}"
             else
                  for j in `seq 0 $[${#Simulate[@]}-1]`; do
                      if [["${PageOrder[$i]}" -eq
"${Simulate[$j]}" ]]; then
                           echo "当前物理块内页数状态:
${Simulate[@]}"
16 •
```

continue 2

fi

done

Simulate[\${#Simulate[@]}]="\${PageOrder[\$i]}"

fi

echo "当前物理块内页数状态:\${Simulate[@]}"

done

LackNum=\$[\$n-\${#Simulate[@]}]

 $\label{lackPageRate} LackPageRate = \$ (echo "scale = \$ \{sc\}; \$ \{LackNum\} / \$ \{n\} " | bc)$

echo "缺页次数为:\${LackNum}"

if [["\${LackNum}" -eq "\$n"]]; then

echo "缺页率为:1"

else

LackPageRate=\$(echo

"scale=\${sc};\${LackNum}/\${n}"|bc)

echo "缺页率为:0\${LackPageRate}"

fi

exit

fi

#定义Simulate满标记,0为满

FullSimulate=1

#页数大于物理块数,存在情况,页面种类小于物理块数

for i in $seq 0 \$ [n-1]; do

echo "到达页面:P\${PageOrder[\$i]}"

PageNum="\$[\${PageNum}+1]"

```
if [[ "$i" -eq 0 ]]; then
               LackNum=$[${LackNum}+1]
               Simulate[0]="${PageOrder[0]}"
               if [[ "${#Simulate[@]}" -eq "$m" ]]; then
                     FullSimulate=0
                     echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
                     break
               fi
          else
               for j in `seq 0 $[${#Simulate[@]}-1]`; do
                     if [[ "${PageOrder[$i]}" -eq
\$\{Simulate[\$j]\}"]]; then
                          local tempValue=${Simulate[$j]}
                          unset Simulate[$j]
                          Simulate=("${Simulate[@]}")
     Simulate[${#Simulate[@]}]="${tempValue}"
                          echo "当前物理块内页数状态:
${Simulate[@]}"
                          continue 2
                     fi
               done
               LackNum = \{ \{ \{ LackNum \} + 1 \} \}
               Simulate[${#Simulate[@]}]="${PageOrder[$i]}"
               if [[ "${#Simulate[@]}" -eq "$m" ]]; then
```

```
FullSimulate=0
                   echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
                   break
              fi
         fi
         echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
    done
    #Simulate装满之后
    if [[ "\{FullSimulate\}" -eq 0 ]]; then
         local startPagenum=${PageNum}
         for (( i page = ${startPagenum}; i page < $n;</pre>
i page++ )); do
              PageNum="$[${PageNum}+1]"
              local -i tempPage="${PageOrder[$i page]}"
              echo "到达页面:P${tempPage}"
              #置换页面,接收两个参数, 1是tempPage, 2是PageNum
              LRU CHANGE ${tempPage} ${PageNum}
              echo "当前物理块内页数状态:${Simulate[@]}"
         done
    fi
    echo "缺页次数为:${LackNum}"
    if [[ "${LackNum}" -eq "$n" ]]; then
         echo "缺页率为:1"
    else
         LackPageRate=$(echo "scale=${sc};${LackNum}/${n}"|bc)
                                                           19 •
```

```
echo "缺页率为:0${LackPageRate}"
fi
}
```