# 实验三: UNIX V6++完整的进程图象

## 一、实验目的

结合课程所学知识,通过编写一个简单的 C++代码,并在 UNIX V6++中编译和运行调试。通过查找关键地址单元的值,绘制出整个进程的图象,进而加深对 UNIX 进程图象的理解,特别是对逻辑地址空间与物理地址空间的理解。

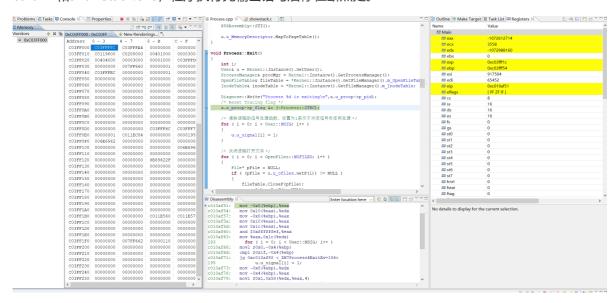
## 二、实验内容

### 1.获取进程USER结构,Proc结构和Text结构

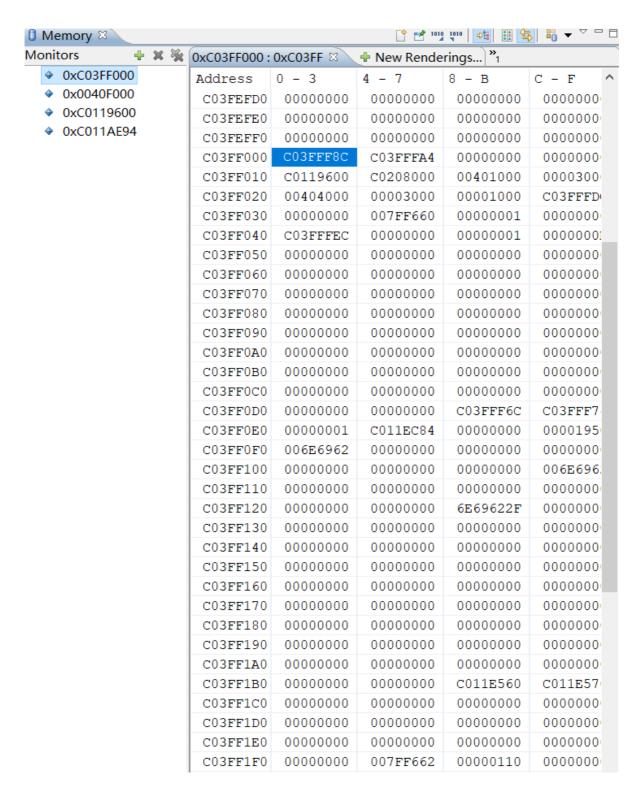
#### 获取USER结构

以调试模式启动UNIX V6++,将项目的调试对象设置为Kernel.exe,并在在Process::Exit()函数中设置断点,如图所示,调试正常开始,在UNIX V6++中输入指令

cd bin 和showstack.exe,程序执行完输出语句后停在断点处。



由kernel中提供的GetUser函数设置User结构的逻辑地址可知,UNIX V6++的进程 User 结构逻辑地址是固定的,始终为 0xC03FF000 于是我们打开memory窗口,可以依次查看User结构中各变量的值



Process\* u\_procp = 0xC0119600

MemoryDescriptor u\_MemoryDescriptor
PageTable\*m\_UserPageTableArray=0xC0208000 相对映射表首地址
unsigned long m\_TextStartAddress =0x00401000=4M+4K 代码段起始地址
unsigned long m\_TextSize 代码段长度=0x00003000=12K
unsigned long m\_DataStartAddress =0x00404000=4M+16K 数据段起始地址
unsigned long m\_DataSize =0x00003000=12K 数据段长度
unsigned long m\_StackSize =0x00001000=4K 栈段长度

### 获取proc结构

由Process\* u\_procp = 0xC0119600,可以得到进程proc的逻辑地址,同样查看memory窗口可以得到proc结构数据成员的值,而p\_addr中的值是物理地址,所以其为User结构的物理地址

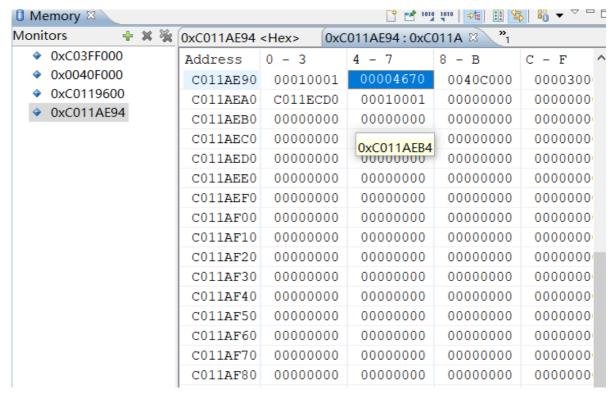
Monitors 💠 💥 🧗	0xC0119600	<hex> 0xC</hex>	0119600 : 0xC	0119 🛭 " <sub>1</sub>	
<ul><li>0xC03FF000</li></ul>	Address	0 - 3	4 - 7	8 - B	C - F
◆ 0x0040F000	C0119600	00000000	00000002	00000001	0040F00
◆ 0xC0119600	C0119610	00005000	C011AE94	00000003	0000000
	C0119620	00000065	000001C	00000000	0000000
	C0119630	00( <mark>0xC0119</mark>	<mark>610</mark> )000000	C0120DA0	0000000
	C0119640	00000000	00000000	FFFFFFF	0000000
	C0119650	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119660	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119670	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119680	00000000	00000000	FFFFFFFF	0000000
	C0119690	00000000	00000000	00000000	0000000
	C01196A0	00000000	00000000	00000000	0000000
	C01196B0	00000000	00000000	00000000	0000000
	C01196C0	00000000	00000000	FFFFFFFF	0000000
	C01196D0	00000000	00000000	00000000	0000000
	C01196E0	00000000	00000000	00000000	0000000
	C01196F0	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119700	00000000	00000000	FFFFFFF	0000000
	C0119710	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119720	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119730	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119740	00000000	00000000	FFFFFFFF	0000000
	C0119750	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119760	00000000	00000000	00000000	0000000
	C0119770	00000000	00000000	00000000	0000000
	-0440000				

用户ID short p\_uid 0
进程标识数int p\_pid 2
父进程标识数int p\_ppid 1
user 结构即ppda 区的物理地址unsigned long p\_addr 0x0040F000
除共享正文段的长度,以字节单位unsigned int p\_size 0x00005000=20K
指向代码段Text 结构的逻辑地址
进程调度状态ProcessState p\_stat 3=SRUN
进程标志位int p\_flag 1=SLOAD
进程优先数int p\_pri 65
cpu 值,用于计算int p\_cpu p\_pri 19
进程优先数微调参数int p\_nice 0
进程在盘上(内存内)驻留时间int p\_time 0
进程睡眠原因unsigned long p\_wchan 0

#### 获取Text结构

由Text\* p\_textp= 0xC011AE94可以得到代码段的逻辑地址,同样通过memory窗口可以得到各数据成员的值。如下图

代码段在盘交换区上的地址 int x\_daddr 0x00004670 代码段起始地址(物理地址)unsigned long x\_caddr 0x0040C000 代码段长度,以字节为单位 unsigned int x\_size 0x00003000 = 12K 内存inode 地址 Inode\* x\_iptr 0xC011ECD0 共享正文段的进程数 Unsigned short x\_count 1 共享该正文段目图像在内存的进程数 Unsigned short x\_ccount 1

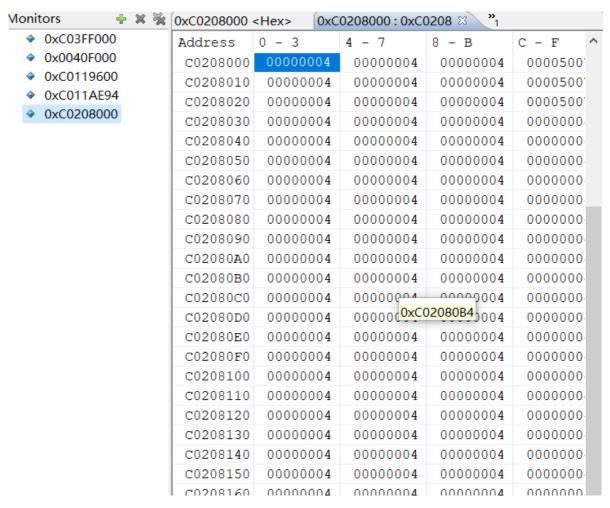


在 UNIX V6++中获取进程的代码段和可交换部分起始位置的逻辑地址和物理地址的方法:

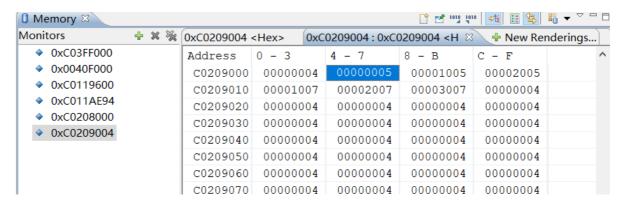
首先找到固定逻辑地址的user结构,然后再user结构中找到procp成员找到proc表位置,在proc 表中找到该进程的proc 结构,然后根据proc 结构中p\_flag 是否具有SLOAD 标志位可判断该进程图象的可交换部分是否在内存。如果在内存,则p\_addr 为进程图像可交换部分在内存的起始地址,如果在盘交换区,则p\_addr 为进程图像可交换部分在盘交换区上的盘块号。

根据proc 结构中p\_texp 找到该进程代码段的TEXT 结构,并根据其中x\_ccount的值,判断代码段是否在内存。如果x\_ccount>=1,则代码段在内存,x\_caddr 为其内存起始地址;如果x\_ccount==0,则代码段在盘交换区,x\_daddr 为其在盘交换区的起始盘块号。

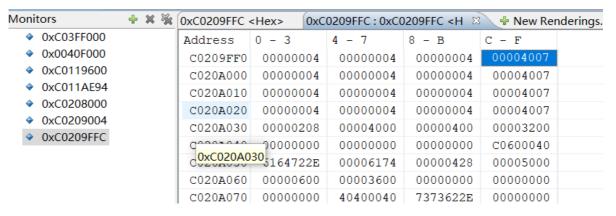
0xC0208000处内存的情况,是进程相对虚实地址映射表的位置



1025#号页表的起始地址,可以看到1025-1027号页表为代码段,1028-1030位为数据段



查看堆栈段的地址空间,为2047号页表,标志位为7,而1031-2046号页表全部标志位为4



补全进程的相对虚实地址映射表

<b>T</b> =	1:4-1-1			
页号	地址	高 20 位页框号	低 12 位标志位 (u/s r/w p)	
0#	0xC0208000~0xC0208003			
1024#	0xC0208000~0xC0208003			
1025#	0xC0209004~0xC0209007	0x420	005 (0000 0000 01 <mark>0</mark> 1)	
1026#	0xC0209008~0xC020900B	0x421	005 (0000 0000 01 <mark>0</mark> 1)	代码段
1027#	0xC020900C~0xC020900F	0x422	005 (0000 0000 01 <mark>0</mark> 1)	<b>\</b>
1028#	0xC0209010~0xC0209013	0x441	007 (0000 0000 01 <mark>1</mark> 1)	١.
1029#	0xC0209014~0xC0209017	0x442	007 (0000 0000 01 <mark>1</mark> 1)	数据段
1030#	0xC0209018~0xC020901B	0x443	007 (0000 0000 01 <mark>1</mark> 1)	
1031#	0xC020901C~0xC020901F		004 (0000 0000 0100)	/
2047#	0xC0209FFC~0xC0209FFF	0x444	007 (0000 0000 0111)	堆栈段

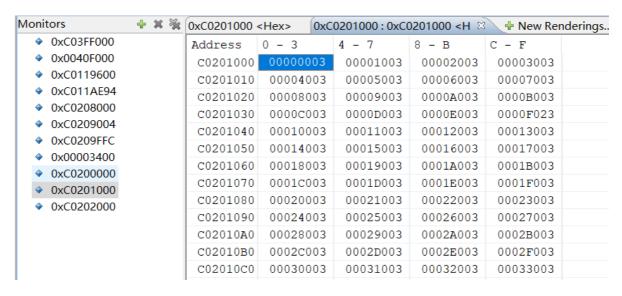
现运行进程的四张页表起始逻辑地址为3G+2M+0K, 3G+2M+4K, 3G+2M+8K, 3G+2M+12K

#### 0x200号页框 页目录 0# 1#和768#号页表

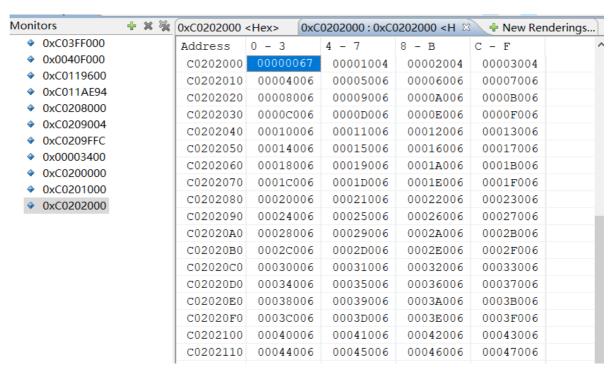
Monitors	+ × %	0xC0200000	<hex></hex>	)xC0200000 : 0xC0	0200000 <h< th=""><th>New Rer</th><th>nderings</th></h<>	New Rer	nderings
<ul><li>0xC03FF000</li></ul>		Address	0 - 3	4 - 7	8 - B	C - F	
<ul><li>0x0040F000</li></ul>		C0200000	0020202	7 00203027	00000000	00000000	
◆ 0xC0119600		C0200010	0000000	0 00000000	00000000	00000000	
<ul><li>0xC011AE94</li></ul>		C0200020	0000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0208000		C0200030	0000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0209004		C0200040	0000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0209FFC		C0200050	0000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0x00003400		C0200060	0000000	0 00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0200000		C0200070	0000000	00000000	00000000	00000000	
• 0xC0201000		C0200080	0000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0202000		C0200090	0000000	00000000	00000000	00000000	
		C02000A0	0000000	00000000	00000000	00000000	

ivionitors	T # %	0xC0200000	<hex> 0xC</hex>	0200000 : 0xC	0200000 <h th="" ∺<=""><th>New Ren</th><th>derings</th></h>	New Ren	derings
<ul><li>0xC03FF000</li></ul>		Address	0 - 3	4 - 7	8 - B	C - F	^
<ul><li>0x0040F000</li></ul>		C0200BA0	00000000	00000000	00000000	00000000	
• 0xC0119600		C0200BB0	00000000	00000000	00000000	00000000	
<ul><li>0xC011AE94</li></ul>		C0200BC0	00000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0208000		C0200BD0	00000000	00000000	00000000	00000000	
• 0xC0209004		C0200BE0	00000000	00000000	00000000	00000000	
<ul><li>0xC0209FFC</li><li>0x00003400</li></ul>		C0200BF0	00000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0x00003400 ◆ 0xC0200000		C0200C00	00201023	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0200000		C0200C10	00000000	00000000	00000000	00000000	
◆ 0xC0201000 ◆ 0xC0202000	C0200C20	00000000	00000000	00000000	00000000		
• OXCOZOZOGO		C0200C30	00000000	00000000	00000000	00000000	
		C0200C40	00000000	0(u^cusuuc	00000000 <b>12C</b>	00000000	

#### 0x201号页框 内核页表



#### 0x202号页框 编译器预留



0x203号页框 用户页表

Monitors	+ × ¾	0xC0203000	<hex></hex>	0xC020	3000 : 0xC	0203000 <h 2<="" th=""><th>New Rer</th><th>nderings</th></h>	New Rer	nderings
<ul><li>0xC03FF000</li></ul>		Address	0 - 3	4	- 7	8 - B	C - F	
<ul><li>0x0040F000</li></ul>		C0203000	0040000	06 0	040C065	0040D065	0040E065	
◆ 0xC0119600		C0203010	004100	67 0	0411067	00412067	00412066	
◆ 0xC011AE94		C0203020	004130	66 0	0409006	0040A006	0040B006	
0xC0208000		C0203030	0040C0	06 0	040D006	0040E006	0040F006	
◆ 0xC0209004		C0203040	0041000	06 0	0411006	00412006	00413006	
<ul><li>0xC0209FFC</li><li>0x00003400</li></ul>		C0203050	0041400	06 0	0415006	0	00417006	
◆ 0xC0200000		C0203060	0041800	06 0	0419006	0xC02030	0041B006	
◆ 0xC0200000		C0203070	0041C0	06 0	041D006	0041E006	0041F006	
◆ 0xC0201000		C0203080	0042000	06 0	0421006	00422006	00423006	
◆ 0xC0203000		C0203090	0042400	06 0	0425006	00426006	00427006	
· OXCOLOGOOD		C02030A0	0042800	06 0	0429006	0042A006	0042B006	
		C02030B0	0042C0	06 0	0 <b>4</b> 2D006	0042E006	0042F006	
		C02030C0	0043000	06 0	0431006	00432006	00433006	
		C02030D0	0043400	06 0	0435006	00436006	00437006	
		C02030E0	0043800	06 0	0439006	0043A006	0043B006	
		C02030F0	0043C00	06 0	043D006	0043E006	0043F006	
		C0203100	0044000	06 0	0441006	00442006	00443006	

现运行进程四张页表的相对虚实地址映射表

地址	高20位页框号	标志位		
0xC0200000~0xC0200FFC	0x200	007 (0000 0000 0111)		
0xC0201000~0xC0201FFC	0x201	003 (0000 0000 0011)		
0xC0202000~0xC0202FFC	0x202	/		
0xC0203000~0xC0203FFC	0x203	005,007		

