

Esempio 2

- Supponiamo di dover inizializzare una matrice di interi così definita:

```
int mat[128][128];
```

- useremo quindi due indici i e j per scorrere la matrice e accedere alle sue celle, a cui assegneremo il valore 0

Esempio 2-a

- **Soluzione dell'utente Sloppy**

```
for (j=0; j<128; j++) // per ogni colonna
    for (i=0; i<128; i++) // per ogni riga
        mat[i][j] = 0;
```

- il codice è corretto
- il problema è che le matrici sono memorizzate per riga ...
- supponiamo che le pagine siano da 128 parole, ogni riga della matrice è contenuta in una pagina diversa (128 pagine): il ciclo for esterno può arrivare a produrre 128 page fault ad ogni iterazione ($128 \times 128 = 16.384$ p.f.)
- questo perché in generale il processo avrà disposizione un numero di frame ridotto

Esempio 2-b

- **Soluzione dell'utente Sly**

```
for (i=0; i<128; i++) // per ogni riga
    for (j=0; j<128; j++) // per ogni colonna
        mat[i][j] = 0;
```

- il codice è corretto
- abbiamo al più 128 page fault, uno per ogni riga

Allocazione dei frame

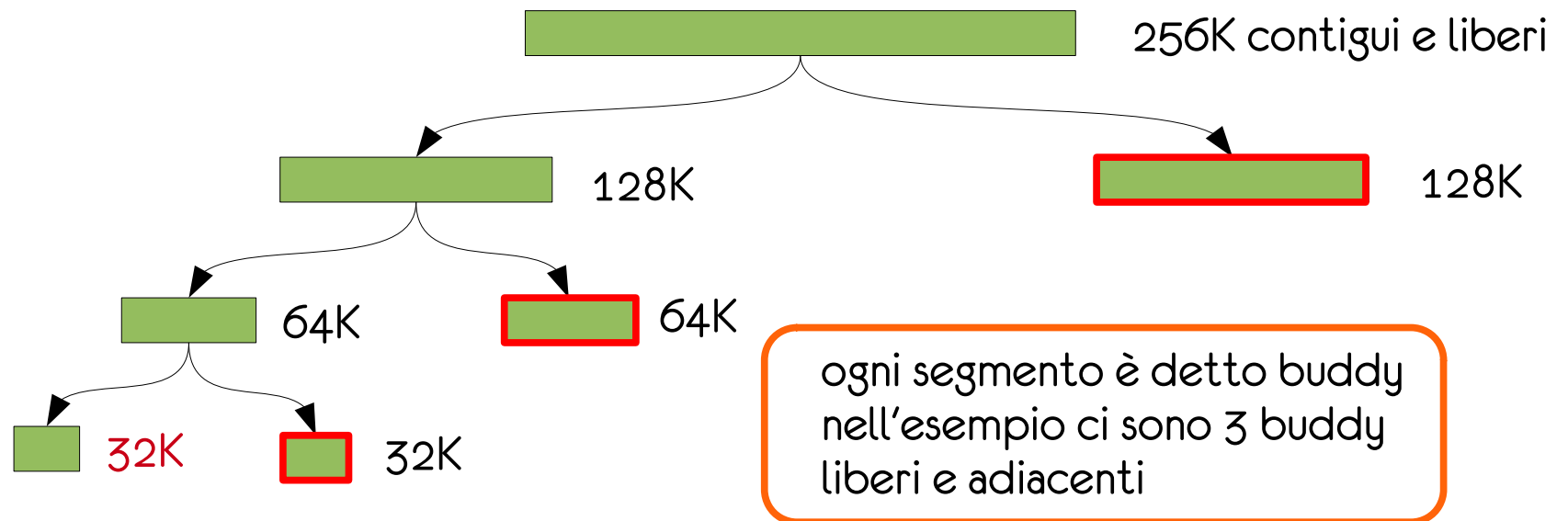
- per i processi utente
- per i processi kernel

Allocazione per il kernel

- L'allocazione di memoria per i processi kernel sottosta a **meccanismi in parte dissimili** da quella vista per i processi utente
- Ciò è motivato da alcune **particolari caratteristiche dei processi kernel** e dalla necessità di rendere molto efficiente la loro esecuzione
 - **necessità di strutturare dati di dimensioni variabili, spesso molto più piccoli di una pagina** -> si desidera evitare lo spreco di una pagina per lo più vuota
 - alcuni dispositivi interagiscono direttamente con la RAM, se necessitano di una porzione di memoria maggiore di una pagina, **l'area richiesta deve essere sempre contigua**
- **codice e dati del kernel non sono sottoposti a paginazione**

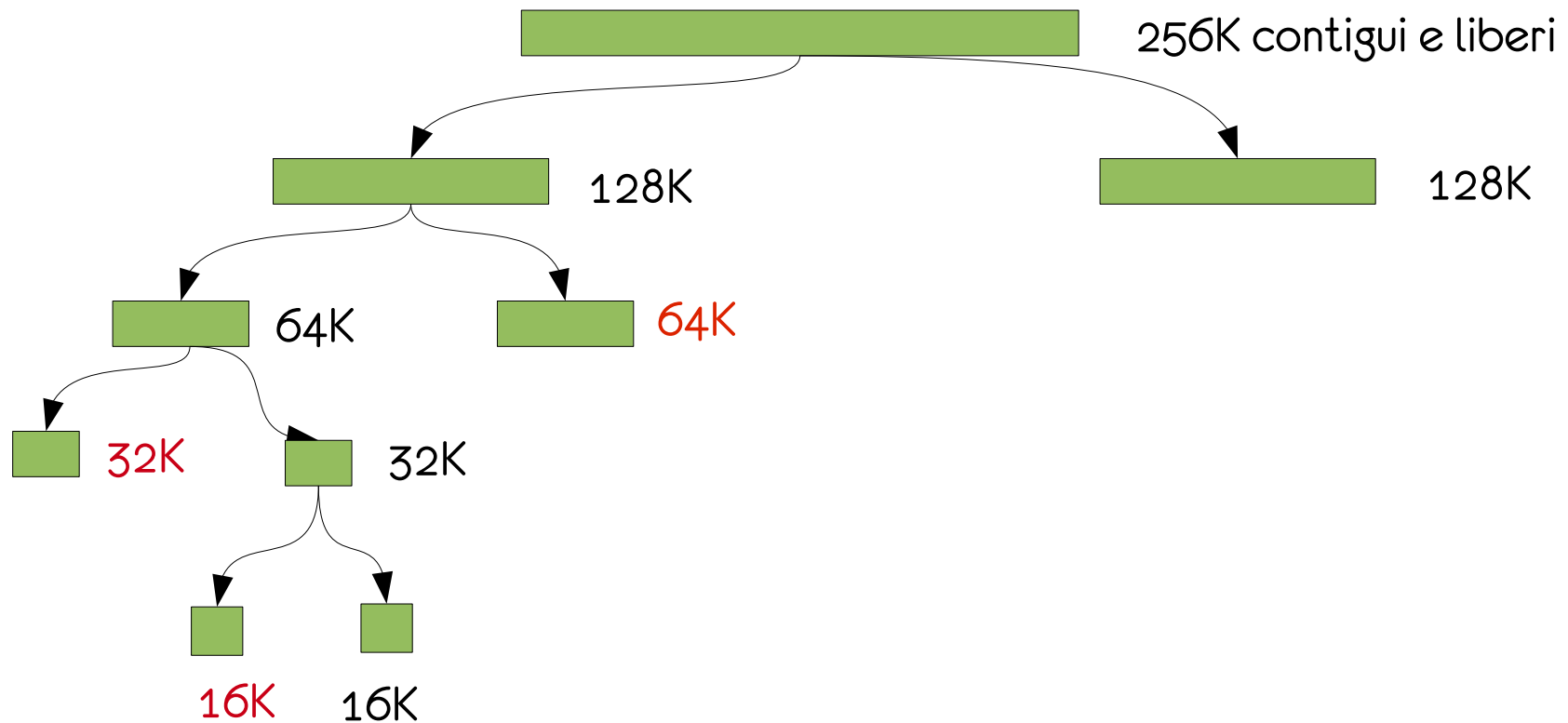
Sistema buddy

- meccanismo di allocazione della memoria, anche noto come **sistema gemellare**
- usa un segmento di **pagine fisicamente contigue** e **alloca la memoria in unità di dimensioni pari a potenze di 2** (4KB, 8KB, 16KB, ecc.), arrotondando per eccesso le richieste (se chiedo 6KB, l'allocatore ne restituisce 8)
- Esempio il SO richiede **30K**:



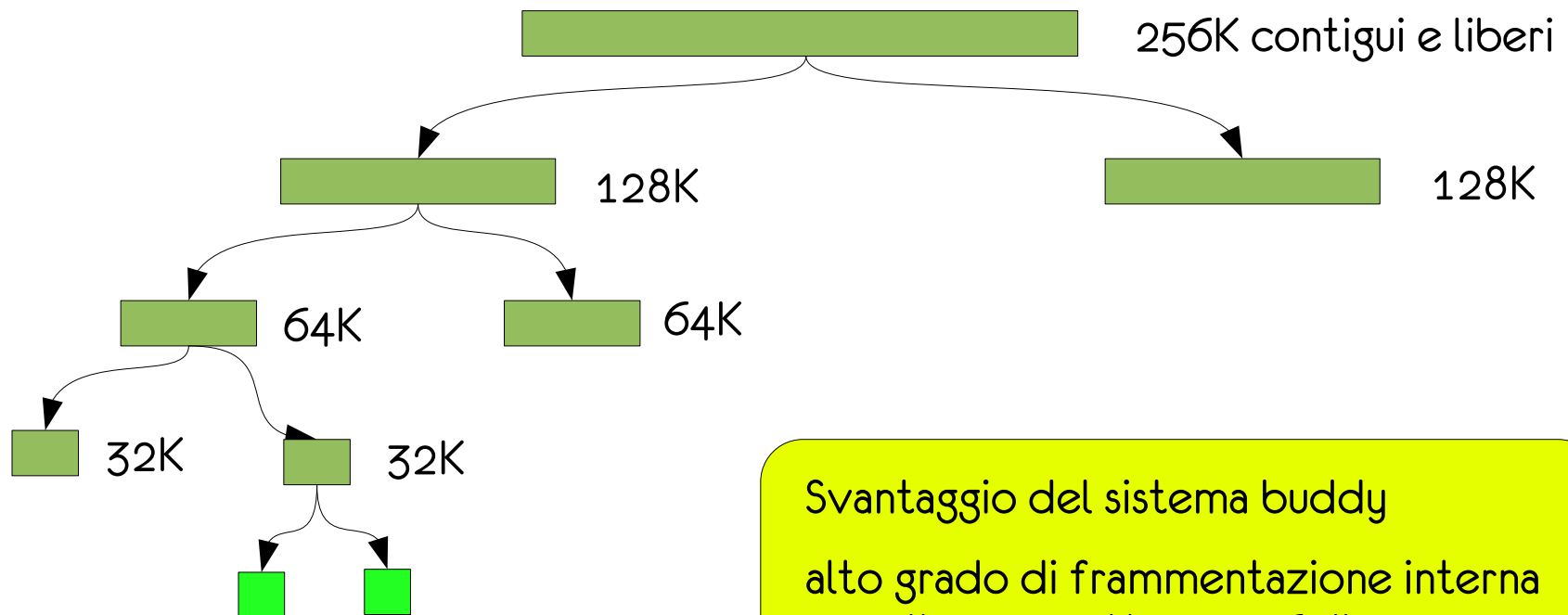
Sistema buddy

- Supponiamo che vengano richiesti 30K, 55K, 12K in sequenza



Sistema buddy

- coppie di gemelli liberi possono essere fuse in un unico buddy di dimensione doppia



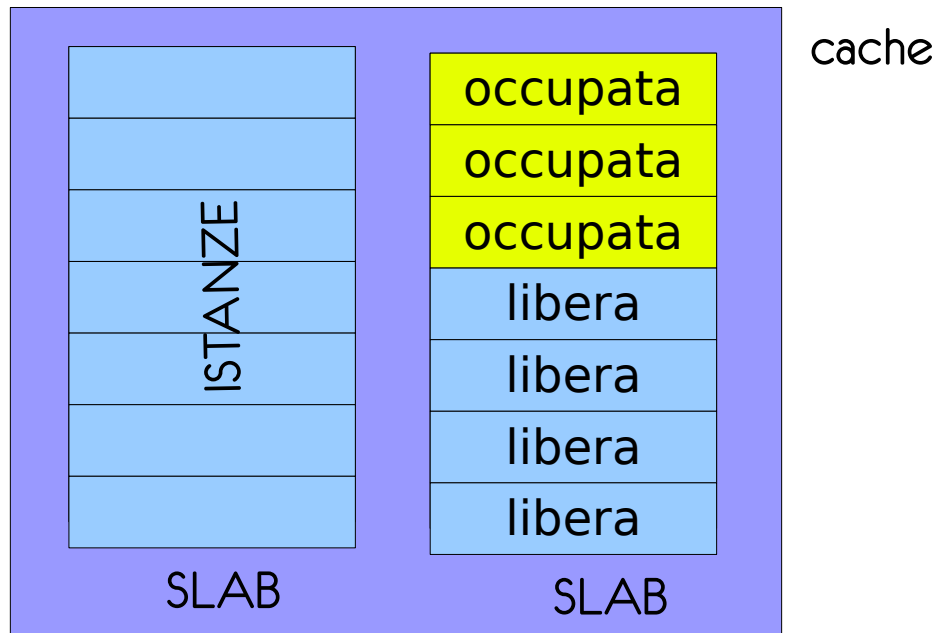
Svantaggio del sistema buddy
alto grado di frammentazione interna
per allocare 33K ne uso 64!!

Allocazione a slab

- **slab** (lastra): sequenza di pagine fisicamente contigue
- **cache**: insieme di slab
- viene mantenuta una cache per ogni tipo di strutture dati usate dal SO, es.
 - una cache per i semafori
 - una cache per i PCB
 - una cache per i descrittori di file
 - ecc.

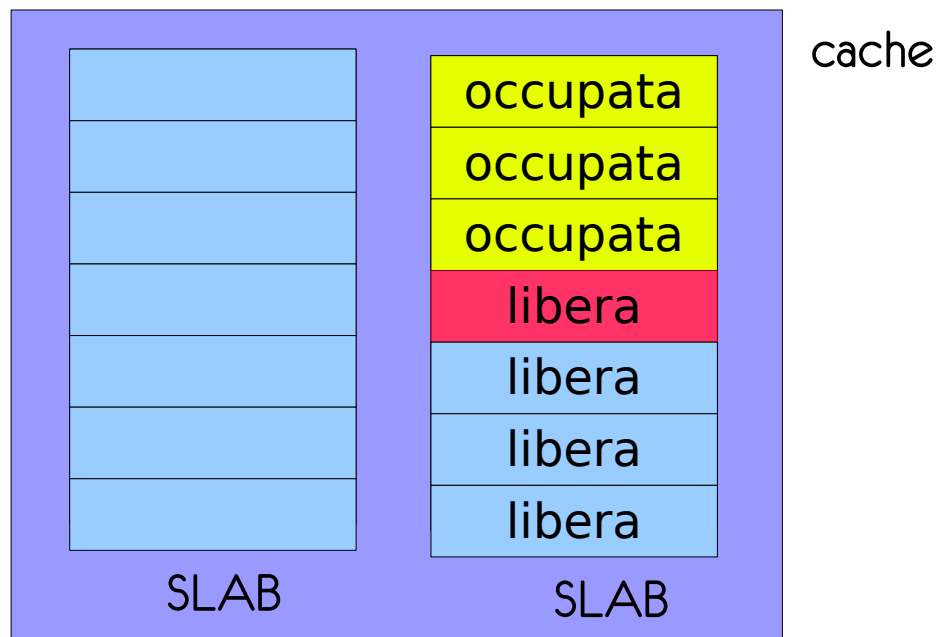
Allocazione a slab

- ogni cache contiene delle istanze del tipo di dato ad essa associato, il numero di istanze dipende dalla dimensione della cache e delle istanze stesse
 - es. posso avere 10 semafori
- ogni **istanza** può essere nello stato **libera** oppure **occupata**
 - es. tutti i semafori sono inizialmente liberi, cioè non utilizzati, quando un pool di processi richiede l'allocazione di un semaforo, un'istanza diventerà occupata



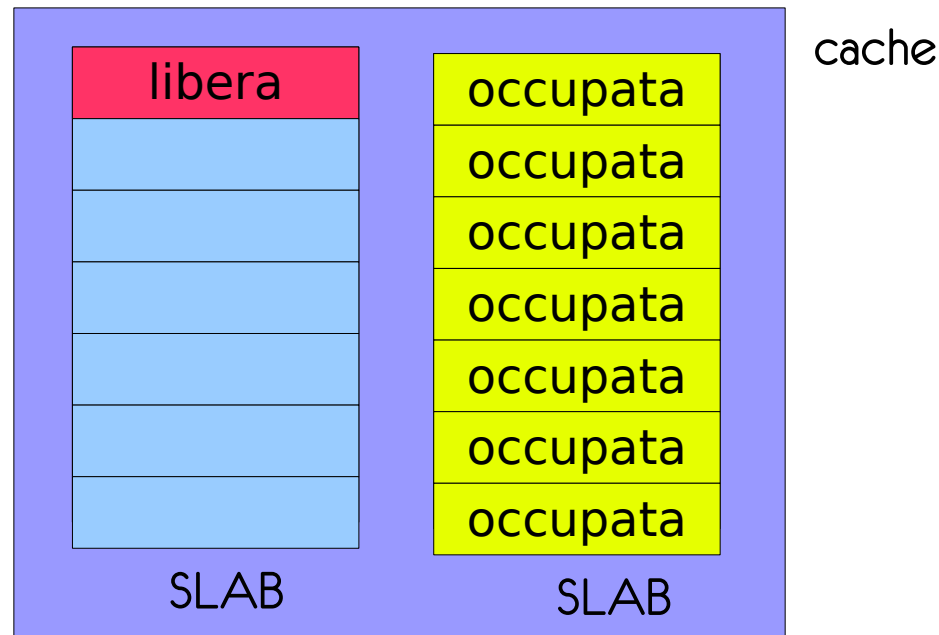
Allocazione

- quando viene richiesta una nuova istanza, **il SO cerca la cache in questione**
 - **<1>** all'interno di questa cerca una slab solo parzialmente occupata, e alloca un'istanza libera contenuta da quest'ultima



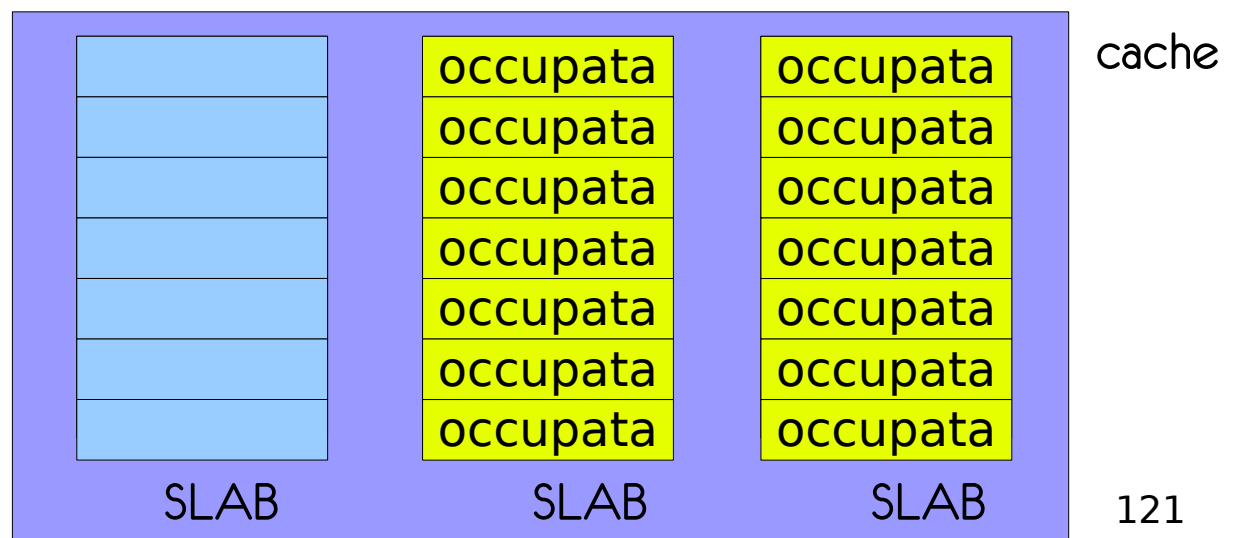
Allocazione

- quando viene richiesta una nuova istanza, **il SO cerca la cache in questione**
 - **<1>** all'interno di questa cerca una slab solo parzialmente occupata, e alloca un'istanza libera contenuta da quest'ultima
 - **<2>** se non ne trova, cerca una slab libera e alloca un'istanza da essa contenuta



Allocazione

- quando viene richiesta una nuova istanza, **il SO cerca la cache in questione**
 - **<1>** all'interno di questa cerca una slab solo parzialmente occupata, e alloca un'istanza libera contenuta da quest'ultima
 - **<2>** se non ne trova, cerca una slab libera e alloca un'istanza da essa contenuta
 - **<3>** se non ne trova crea una nuova slab a partire da un insieme di frame contigui e l'assegna alla cache poi ripete **<2>**



Allocazione

- quando viene richiesta una nuova istanza, **il SO cerca la cache in questione**
 - **<1>** all'interno di questa cerca una slab solo parzialmente occupata, e alloca un'istanza libera contenuta da quest'ultima
 - **<2>** se non ne trova, cerca una slab libera e alloca un'istanza da essa contenuta
 - **<3>** se non ne trova crea una nuova slab a partire da un insieme di frame contigui e l'assegna alla cache poi ripete **<2>**
- è una tecnica efficiente che elimina il problema della frammentazione interna perché una slab è suddivisa in spazi adatti a contenere un certo tipo di oggetti e gli oggetti sono allocati in toto o per nulla
- introdotta da Solaris, usata anche in Linux (che prima utilizzava il sistema buddy)

Top

- top è un comando presente in alcune versioni di Unix e Linux che consente di:
 - <1> vedere una gran quantità di informazioni riguardo l'uso di CPU e RAM
 - <2> eseguire comandi per la gestione dei processi
- si lancia da linea di comando
- vediamo insieme com'è strutturata l'interfaccia

top - 15:17:32 up 8 min, 1 user, load average: 0.56, 0.46, 0.25
Tasks: 104 total, 1 running, 103 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
Cpu(s): 16.3% us, 5.6% sy, 0.0% id, 78.1% wa, 0.0% hi, 0.0% si
Mem: 2067208k total, 630600k used, 1436608k free, 15932k buffers
Swap: 4192956k total, 0k used, 4192956k free, 327116k cached

STATISTICHE GENERALI**LINEA DI COMANDO**

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+	COMMAND
3986	baroglio	15	0	33448	17m	13m	S	11.6	0.9	0:05.35	kicker
3738	root	5	-10	310m	38m	4844	S	6.0	1.9	0:32.94	Xorg
3972	baroglio	17	0	31812	15m	12m	S	2.0	0.8	0:09.44	kded
3982	baroglio	15	0	29788	13m	10m	S	0.3	0.7	0:01.24	kwin
5973	baroglio	16	0	2204	1056	828	R	0.3	0.1	0:00.03	top
1	root	16	0	1564	504	436	S	0.0	0.0	0:00.61	init
2	root	34	19	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	ksoftirqd/0
3	root	RT	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	watchdog/0
4	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.07	events/0
5	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	khelper
6	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	kthread
8	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.16	kblockd/0
9	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	kacpid
10	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.03	kacpid-work-0
127	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	khubd
180	root	20	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	pdflush
181	root	15	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	pdflush

INFORMAZIONI DI DETTAGLIO

STATISTICHE GENERALI

```
top - 15:17:32 up 8 min, 1 user, load average: 0.56, 0.46, 0.25
Tasks: 104 total, 1 running, 103 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
Cpu(s): 16.3% us, 5.6% sy, 0.0% ni, 74.1% id, 4.0% wa, 0.0% hi, 0.0% si
Mem: 2067208k total, 630600k used, 1436608k free, 15932k buffers
Swap: 4192956k total, 0k used, 4192956k free, 327116k cached
```

numero di task totale, e divisi in percentuale secondo il loro stato (in esecuzione, dormienti -ready-, bloccati e zombie -morti non morti-)

statistiche d'uso delle CPU: se l'elaboratore ne ha più d'una si possono vedere le statistiche CPU x CPU oppure come sommario generale (è il caso rappresentato). Sono mostrate le percentuali d'uso di diverse tipologie di task, fra queste "us" rappresenta i processi utente e "sy" i processi di sistema (kernel).

Mem e Swap contengono info sulla RAM e sull'area di swap.

ID PROCESSO

UTENTE
PROPRIETARIO

MEM. VIRTUALE
COMPLESSIVA

STATO DEL
TASK

TEMPO DI CPU

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+	COMMAND	NOME CMD
3986	baroglio	15	0	33448	17m	13m	S	11.6	0.9	0:05.35	kicker	
3738	root	5	-10	310m	38m	4844	S	6.0	1.9	0:32.94	Xorg	
3972	baroglio	17	0	31812	15m	12m	S	2.0	0.8	0:09.44	kded	
3982	baroglio	15	0	29788	13m	10m	S	0.3	0.7	0:01.24	kwin	
5973	baroglio	16	0	2204	1056	828	R	0.3	0.1	0:00.03	top	
1	root	16	0	1564	504	436	S	0.0	0.0	0:00.61	init	
2	root	9	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	ksoftirqd/0	
3	root	RT	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	watchdog/0	
4	root			0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.07	events/0	
5	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	khelper	
6	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	kthread	
8	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.16	kblockd/0	
9	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	kacpid	
10	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.03	kacpid-work-0	
127	root	10	-5	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	khubd	
180	root	20	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	pdflush	
181	root	15	0	0	0	0	S	0.0	0.0	0:00.00	pdflush	

PRIORITÀ

RENICE

DIM. TASK
RESIDENTE

% RAM USATA

% CPU USATA

DIM PORZIONE
CONDIVISA

Current Fields: AEHIOQTWKNMbcdfgjplrsuvyzX for window 1:Def

Toggle fields via field letter, type any other key to return

* A: PID	= Process Id	u: nFLT	= Page Fault count
* E: USER	= User Name	v: nDRT	=
* H: PR	= Priority	y: WCHAN	fra le altre cose:
* I: NI	= Nice value	z: Flags	numero di page fault
* O: VIRT	= Virtual Image (kb)	* X: COMMAND	= Command name/line
* Q: RES	= Resident size (kb)		
* T: SHR	= Shared Mem size (kb)	Flags field:	
* W: S	= Process Status	0x00000001	PF_ALIGNWARN
* K: %CPU	= CPU usage	0x00000002	PF_STARTING
* N: %MEM	= Memory usage (RES)	0x00000004	PF_EXITING
* M: TIME+	= CPU Time, hundredths	CAMPI CHE POSSONO ESSERE ATTIVATI/DISATTIVATI	
b: PPID	= Parent Process Pid	0x00000200	PF_DUMP CORE
c: RUSER	= Real user name	0x00000400	PF_SIGNALED
d: UID	= User Id	0x00000800	PF_MEMALLOC
f: GROUP	= Group Name	0x00002000	PF_FREE_PAGES (2.5)
g: TTY	= Controlling Tty	0x00008000	debug flag (2.5)
j: P	= Last used cpu (SMP)		
p: SWAP	= Swapped size (kb)		fra le altre cose:
l: TIME	= CPU Time		dimensione della sezione testo
r: CODE	= Code size (kb)		dimensione della sezione dati
s: DATA	= Data+Stack size (kb)		


```
top - 15:50:29 up 41 min, 1 user, load average: 0.75, 0.30, 0.17
Tasks: 106 total, 1 running, 105 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
Cpu(s): 9.6% us, 3.0% sy, 0.0% ni, 87.4% id, 0.0% wa, 0.0% hi, 0.0% si
Mem: 2067208k total, 667504k used, 1399704k free, 18012k buffers
Swap: 4192956k total, 0k used, 4192956k free, 343296k cached
```

PID	VIRT	SHR	%CPU	%MEM	PPID	CODE	DATA	nFLT	COMMAND
3738	313m	4852	6.0	2.0	3702	1476	46m	73	Xorg
3972	31812	12m	1.7	0.8	1	40	2508	23	kded
3986	33564	13m	1.3	0.9	1	40	3280	38	kicker
4076	30124			0.7	3965	40	2116	1	konsole
13142	28860			0.7	3965	96	1540	0	ksnapshot
3974	2872	890	0.3	0.1	1	84	780	1	g
3982	29788	10m	0.3	0.7	3965	40	2496	45	kwin
4000	25004	7492	0.3	0.4	1	40	1		ss
12961	2204	836	0.3	0.1	4079	52			
1	1564	436	0.0			28	244	13	init
2	0	0	0.0			0	0	0	ksoftirqd/0
3	0	0	0.0			0	0	0	watchdog/0
4	0	0	0.0	0.0	1	0	0	0	events/0
5	0	0	0.0	0.0	1	0	0	0	khelper
6	0	0	0.0	0.0	1	0	0	0	kthread
8	0	0	0.0	0.0	6	0	0	0	kblockd/0
9	0	0	0.0	0.0	6	0	0	0	kacpid

ID PROC
PADRE

#PAGE FAULT

DIM SEZIONE
DATI

DIM SEZIONE
TESTO

VMSTAT

vmstat è un comando che consente di ottenere informazioni sulla memoria virtuale sugli eventi sui processori e su diversi tipi di attività della CPU

vmstat -f dice quante fork sono state eseguite a partire dall'avvio della macchina

vmstat -m mostra informazioni sulle slab

vmstat -s riporta una tabella con il conteggio di quanti eventi di diversi tipi si sono verificati + alcune info generali

Sinossi di vmstat

```
baroglio 514>> vmstat --help
```

```
usage: vmstat [-V] [-n] [delay [count]]
```

- V prints version.

- n causes the headers not to be reprinted regularly.

- a print inactive/active page stats.

- d prints disk statistics

- D prints disk table

- p prints disk partition statistics

- s prints vm table

- m prints slabinfo

- S unit size

delay is the delay between updates in seconds.

unit size k:1000 K:1024 m:1000000 M:1048576 (default is K)

count is the number of updates.

```
baroglio 515>>
```

vmstat -f

Il risultato mostrato a video è semplicissimo, es:

```
baroglio 503>> vmstat -f
              14991 forks
baroglio 504>>
```

baroglio 516>> `vmstat -s`

2067208 total memory
672768 used memory
378732 active memory
200000 inactive memory
1394440 free memory
21764 buffer memory
348156 swap cache
4192956 total swap
0 used swap
4192956 free swap
71678 non-nice user cpu ticks
60 nice user cpu ticks
10587 system cpu ticks
494691 idle cpu ticks
5877 IO-wait cpu ticks
294 IRQ cpu ticks
259 softirq cpu ticks
330014 pages paged in
92188 pages paged out
0 pages swapped in
0 pages swapped out
1780101 interrupts
4393343 CPU context switches
1172671730 boot time
25266 forks

vmstat -s

vmstat -m

baroglio 504>> vmstat -m

Cache	Num	Total	Size	Pages
ip_contrack_expect	0	0	92	42
ip_contrack	7	17	232	17
wrap_mdl	0	0	44	84
dm_tio	0	0	16	203
dm_io	0	0	16	203
uhci_urb_priv	1	92	40	92
ip_fib_alias	9	113	32	113
ip_fib_hash	9	113	32	113
clip_arp_cache	0	0	192	20
UNIX	250	250	384	10
ip_mrt_cache	0	0	128	30
tcp_bind_bucket	10	203	16	203
inet_peer_cache			

Mostra le cache di RAM usate dal SO, per ogni cache sono riportate informazioni sulla sua struttura e sul suo uso

Ci sono 144 cache su questo portatile

vmstat -m

baroglio 504>> vmstat -m

Cache	Num	Total	Size	Pages
ip_contrack_expect	0	0	92	42
ip_contrack	7	17	232	17
wrap_mdl	0	0	44	84
dm_tio				
dm_io				
uhci_urb_priv				
ip_fib_alias				
ip_fib_hash				
clip_arp_cache				
UNIX	250	250	304	10
ip_mrt_cache	0	0	128	30
tcp_bind_bucket	10	203	16	203
inet_peer_cache			

Descrittori dei campi

Cache	nome della cache
Num	numero di oggetti attualmente attivi
Total	numero totale di oggetti disponibili
Size	dimensione del singolo oggetto
Pages	numero di pagine

Ci sono 144 cache su questo portatile

slabtop

```
Active / Total Objects (% used) : 114783 / 119200 (96.3%)
Active / Total Slabs (% used)    : 5889 / 5890 (100.0%)
Active / Total Caches (% used)   : 81 / 137 (59.1%)
Active / Total Size (% used)     : 23365.37K / 23680.78K (98.7%)
Minimum / Average / Maximum Object : 0.01K / 0.20K / 128.00K
```

OBJS	ACTIVE	USE	OBJ SIZE	SLABS	OBJ/SLAB	CACHE	SIZE	NAME
44341	44341	100%	0.13K	1529	29	6116K	dentry_cache	
14904	13950	93%	0.05K	207	72	828K	buffer_head	
10656	10630	99%	0.46K	1332	8	5328K	ext3_inode_cache	
8778	8742	99%	0.27K	627	14	2508K	radix_tree_node	
6380	6260	98%	0.09K	145	44	580K	vm_area_struct	
6072	6048	99%	0.04K	66	92	264K	sysfs_dir_cache	
4181	4181	100%	0.03K	37	113	148K	size-32	
3288	3288	100%	0.32K	274	12	1096K	inode_cache	
2700	2540	94%	0.19K	135	20	540K	filp	