# La route vers GNOME 3.0



Vincent Untz vuntz@gnome.org « touche-à-tout » GNOME





# Expérience utilisateur

Faire que l'utilisateur se sente à l'aise

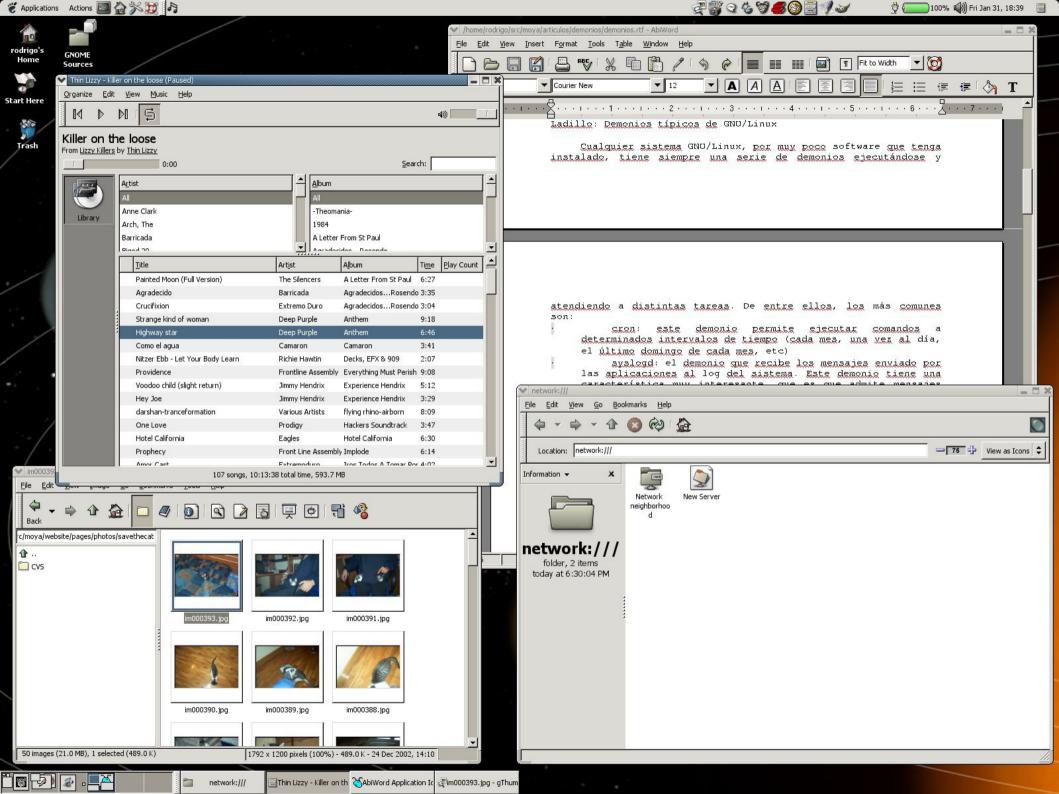
# GNOME 0.x/1.x

Un bureau par les programmeurs, pour les programmeurs



### **GNOME 2.x**

Un bureau rendu utilisable pour tous





## **GNOME 3.x**

Un bureau prévu pour tous

## **GNOME Shell**

Une approche innovante









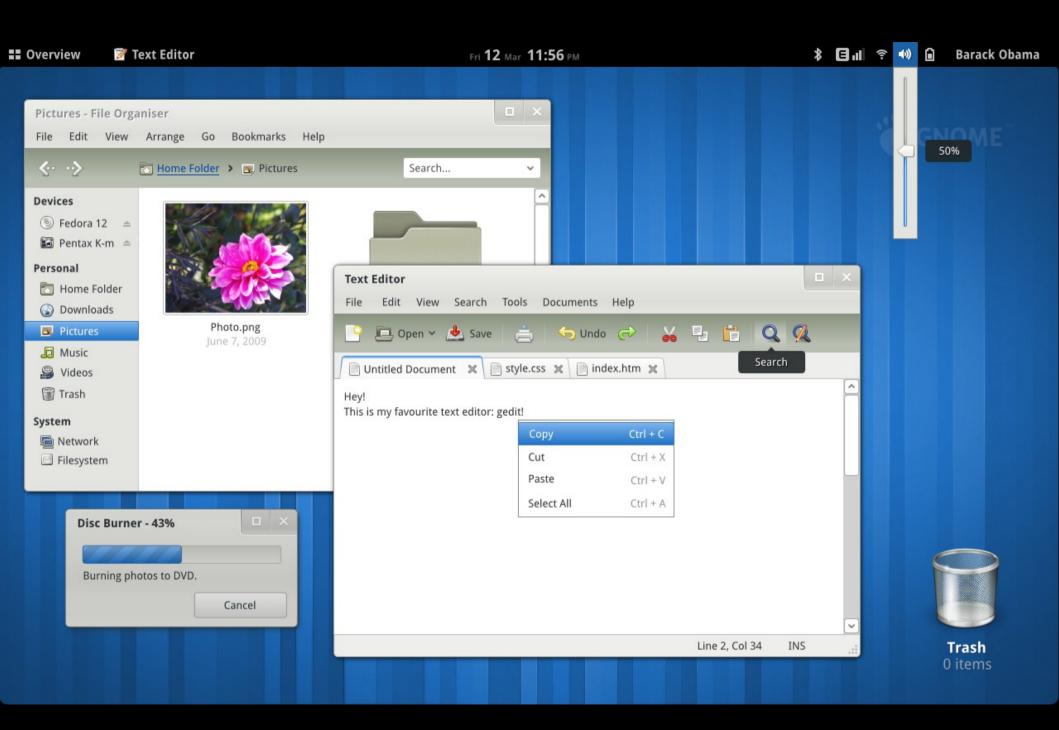


#### **Sweet Simple Symbols**

Pixel perfect at x \* 16 px, symbolic icons only come in one size.

In contrast with the newly introduced high resolution icons (as pictured on the left), these symbols have as little detail as possible.

Icons are mostly monochrome, but in some rare cases they may be partly colorized to emphasize importance.

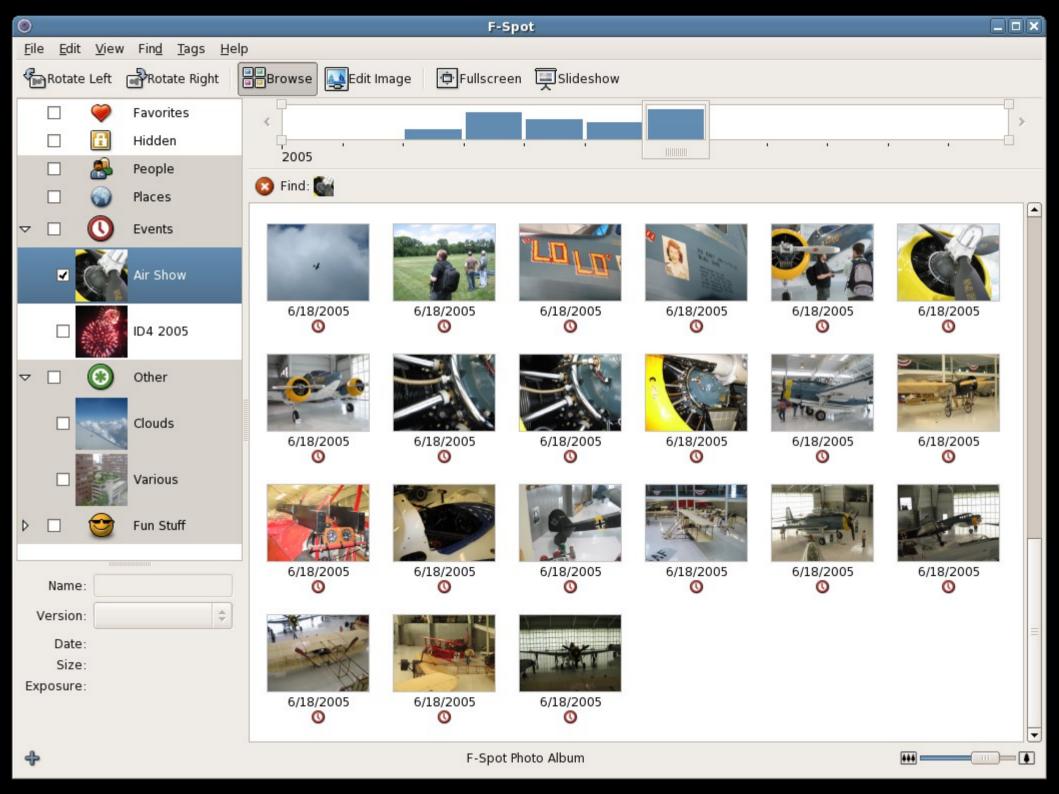


## **GNOME 3** ≠ **GNOME 3.0**

# **Applications**

Laisser l'utilisateur se concentrer sur ce qu'il souhaite

Vom	Ártiste	Album	Durée
1 What's the Frequency, Kenneth?	R.E.M.	Monster	4:00
2 Crush With Eyeliner	R.E.M.	Monster	4:38
3 King of Comedy	R.E.M.	Monster	3:4:
4   Don't Sleep,   Dream	R.E.M.	Monster	3:2
5 Star 69	R.E.M.	Monster	3:0
6 Strange Currencies	R.E.M.	Monster	3:5:
7 Tongue	R.E.M.	Monster	4:13
Q. Bong and Bloma	DEM	Monotor	E.3





#### Photos

#### ▼ Events

▶ 2010

▶ 2009

▶ 2008

#### **▼ Tags**

blackandwhite print candidate

sky

snow

water

winter



Wed 11 Nov, 2009 4 Photos



Sat 7 Nov, 2009 1 Photo





Fri 23 Oct, 2009 23 Photos



Wed 21 Oct, 2009 46 Photos



Sun 18 Oct, 2009 12 Photos



Date: Sun 25 Oct, 2009

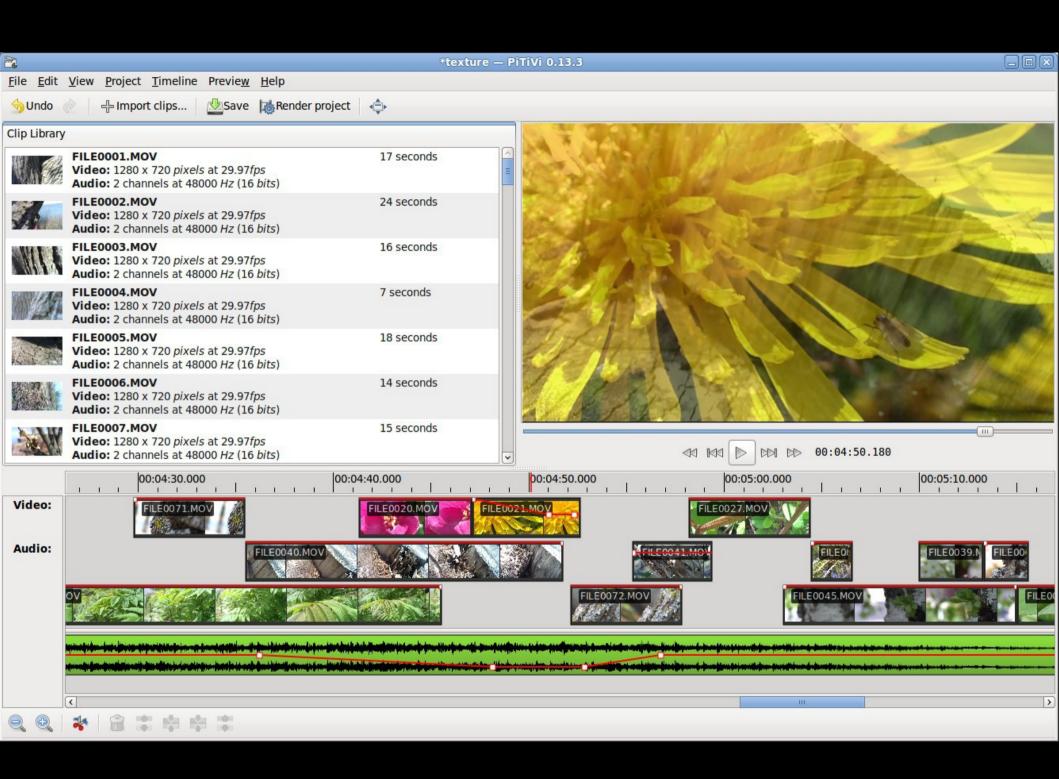
From: 7:46 AM To: 2:30 PM

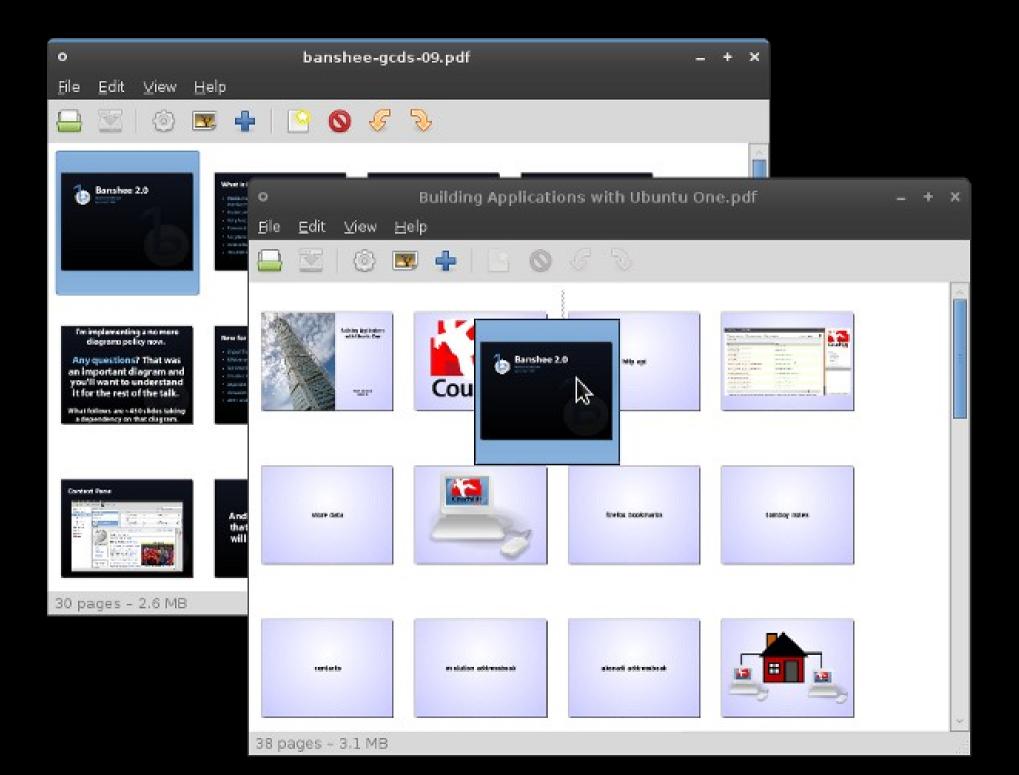


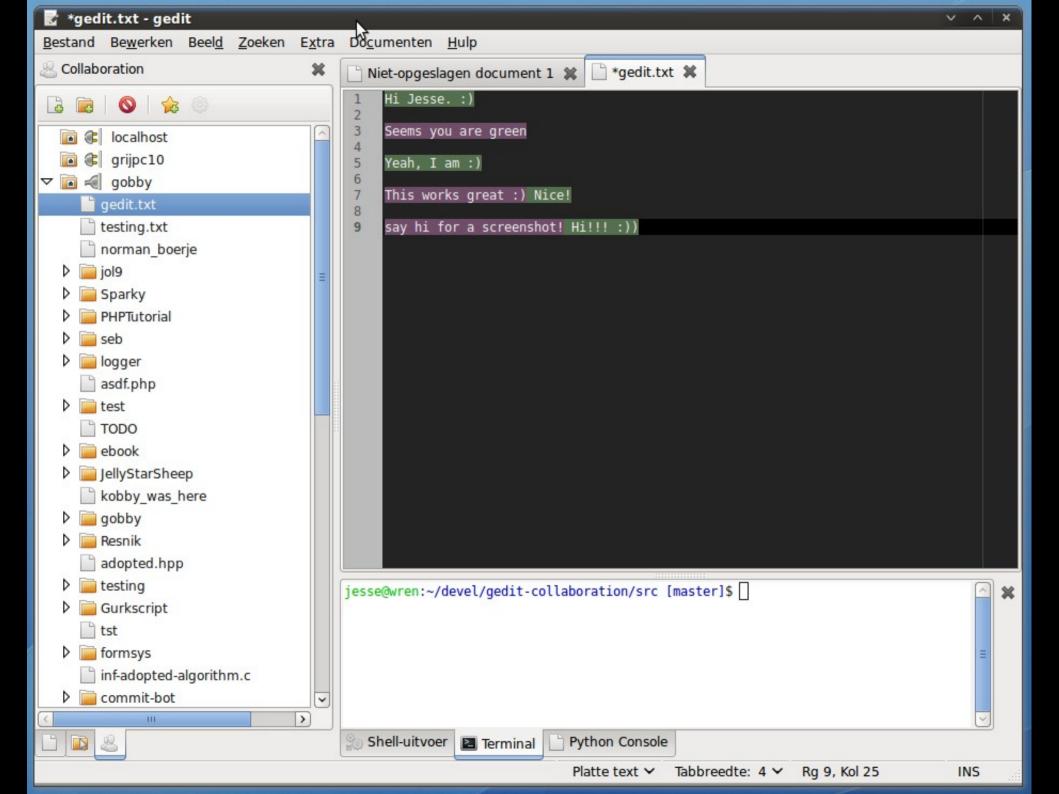


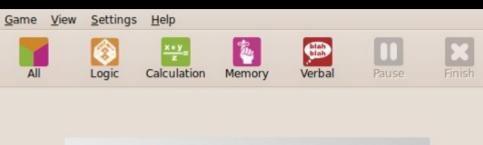












#### Welcome to gbrainy 1.40

gbrainy is a brain teaser game and trainer to have fun and to keep your brain trained. It includes:



Logic puzzles. Challenge your reasoning and thinking skills.



Mental calculation. Arithmetical operations that test your mental calculation abilities.

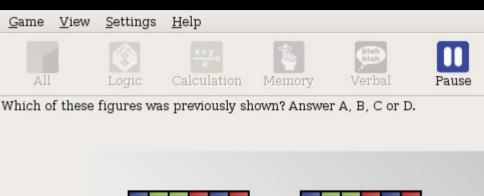


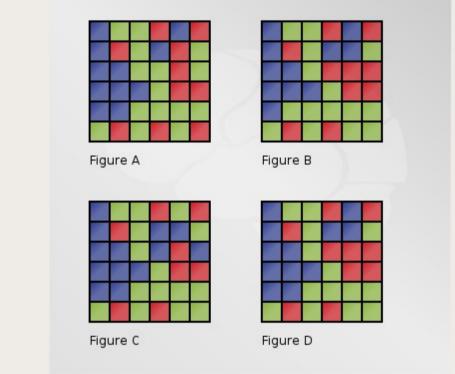
Memory trainers. To prove your short term memory.



Verbal analogies. Challenge your verbal aptitude.

Use the Settings to adjust the difficulty level of the game.











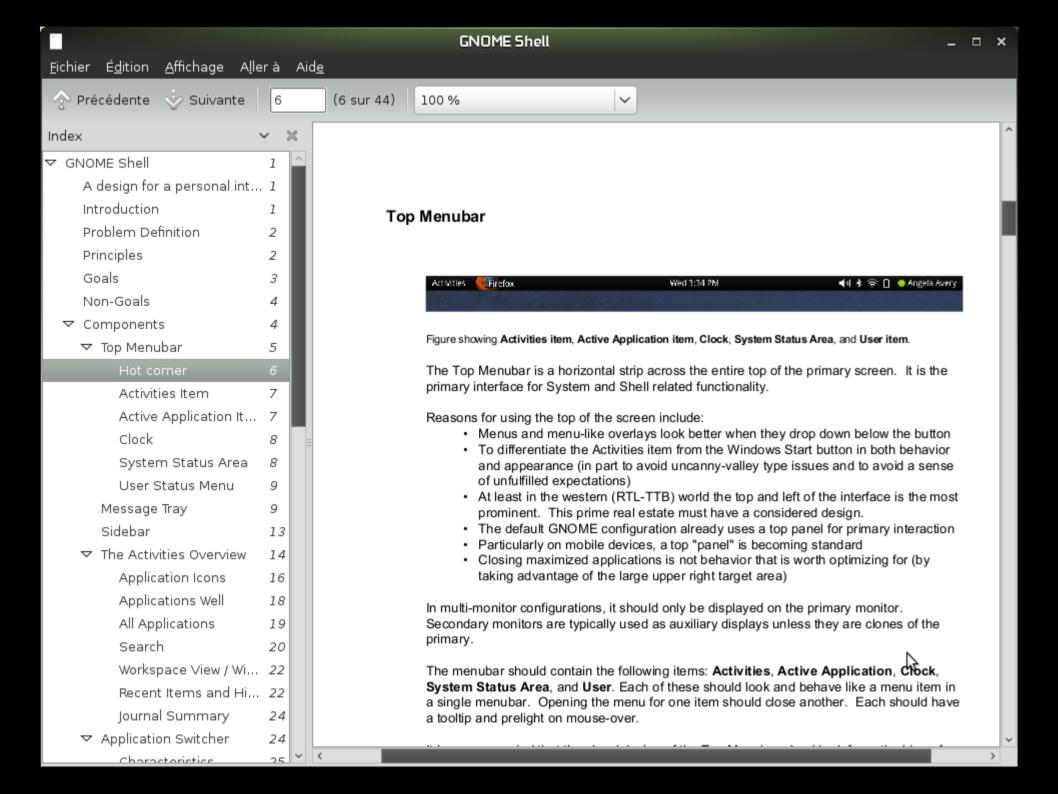


## Accessibilité

La technologie à portée de tous

# Disponible pour les applications et bureaux autres que GNOME

Rendre plus de contenu accessible



#### Archivo Editar Ver Documento Herramientas Ayuda











out.tiff



Observe que la mayor parte del bempo de intercambio es bempo de transferencia. El tiempo de transferencia total es directamente proporcional a la matinial de memoria intercambiada. Si binemos un elstema informatio com 121 Mil de memoria principal y un elstema operativo residente que ocupa 25 MB, el tenario máximo de un proceso de usuario seva de 487 MB. Sin embargo, muchos procesos de tauario pueden ser mucho más pequeños, como por ejempla de U.MB. Un proceso de 10 MB padría inforcambiase en 258 milisegundos, como por ejempla de U.MB. Un proceso de 10 MB padría inforcambiase en 258 milisegundos, comparado con los 6,4 segundas operados para intercambiar 256 MB. Chammonie, resultaria útil conver exectamente rutanta memoria este utilizando un proceso de usuario, y no simplemente cuanta padría este utilizando. Si bavisannos ese dato, sólo mecetitariamos intercambiar lo que este vicina utilizandos realmente reduciendo así el tiempo de intercambio. Para que este métado sea efectivo, el usuario tebe mantener informado al sistema acorra de cos que este métado sea efectivo, el usuario tebe mantener informado al sistema acorra de cos que cambio que se produza en lo que se refiere a los requisitos de memoria. Así, un proceso con sequisitos de memoria dinámicos necesitará ejemba de sus cambiantes necesidades de memoria.

82 Interception

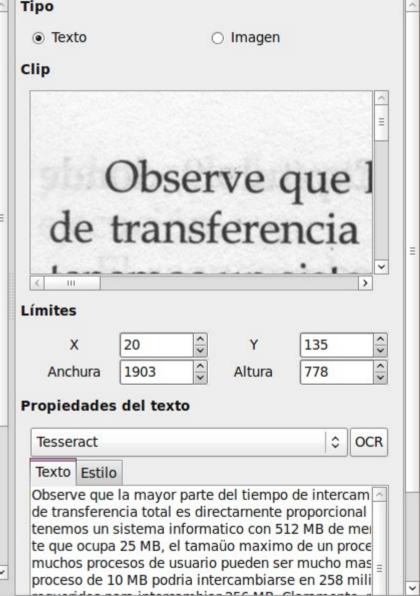
El intercambio esta restringido también por otros factores. Se queremas intercambiar um proceso, deberouros asegurarmos de que esté completamente insutivo. En este sentido, es necesario proceso, deberouros asegurarmos de que esté completamente de P/S pendientes. Un proceso puede estar esperando por una operación de E/S en el momento en que questamos intercambiado con el fin de liberar memoria. En ese caso, si la P/S está accediendo asintercambiado. Suponga que la operación de E/S está en cola debido a que el dispositiva está acuyado, Si descengáramos el proceso  $P_1$  la operación de E/S podría entones intentar utilizar la memoria que abora pertenece al proceso  $P_2$ . Hay dos soluciones principales a esta periodense no descargar nutro un proceso que tenga actividades de E/S pedría entones intentar utilizar la memoria que abora pertenece al proceso  $P_2$ . Hay dos soluciones principales a esta periodense no descargar nutro un proceso que tenga actividades de E/S pendientes o ejecutar las operaciones de E/S insignamente con inflores del sistema operativo. En este último caso, las transferences entre los biferes del sistema operativo y la memoria del proceso sólo se realizan después de cargar de nuevo el proceso.

La supresición mercionada anteriormente de que el intercambio requiere pacas (o ninguna) operaciones de passi intermiento de los caleszales de disco requiere una explicación un paco más detallada, pero dejaremos la explicación de esta cuestión para el Capítulo 12, donde habitaremos de la estructura de los almaconsemientos secundarios. Concralmente, el espacio de intercambio se salipas como un área de disco separada del sistema de archivos, para que su uso sea lo más rápido posible.

Actualmente, estos mecarasmos estándar de intercambio se utilizan en muy pocos sistemas. Dicho mecanismo requiere un tiempo de intercambio muy alto y proporciona un tiempo de ejecución demassado poqueño como pera constituir una solución nezurable de gestión de memoria. Sis embargo, lo que si podemos encontrar en muchos sistemas son versiones modificadas de este mecanismo de intercambio.

En muchas versiones de UND, se utiliza una variante del mecanismo de intercambio. El intercambio està normalimente desactivado, pero se activa si se estim ejecutando numerosos por ceste y si la cantidad de memoria utilitzada escede un tierto umbral. Una vez que la targa del sistema se reduce, vuelve a desactivante el metantismo de intercambo. Los melanismos de gestión de memoria en UNIX se describen en detallo en las Secciones 21.7 y A.A.

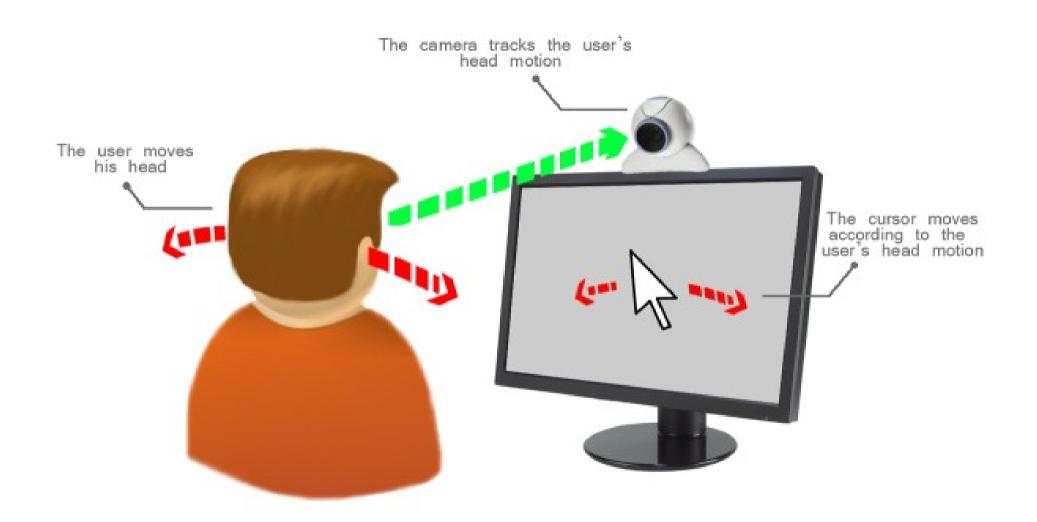
Las primeras computadoras personales, que carectan de la sufisficación necesaria para implementar médidos de gestión de memoria más avarizados, ejecutaban multiples procesos de gran
tamaño utilizando una versión modificada del mecanismo de intercambio. Un ejemplo será el sistema aperativo Microsoft Windows 3.1, que seportaba la ejecución concurrente de procesas en
temporia. Si se campaba un nuevo proceso y no había la suficiente memoria principal, se descargaba en el discu otro proceso más antiguo. Este sistema aperativo, sin embarga, no proporciona un
mecanismo de intercambio completo, purque est el usuaria, on hipar del plantificador, quien decidis cuando era el momento de descargar un proceso para cargar otro. Cualquier proceso que se
lubien descargado permanecia descargado (y sin ejecutarse) lasta que el usuario lo volviera a
seccenona para ejecución. Las versiones subsiguientes de los sistemes operativos de Microsoft
agrovechan las características avanzadas de Matil que abora incorportan las computadoras perso-



Ampliación: 17%

Tamaño de página: 6.67 x 9.92

Resolución: 300 x 300



## Notifications sonores... mais de manière visuelle!

# Technologies

Améliorer et clarifier la plate-forme pour attirer les contributeurs



made of easy