

מערכות הפעלה תרגול 1

Files

מתרגל-יורם סגל
yoramse@colman.ac.il

Contents

1

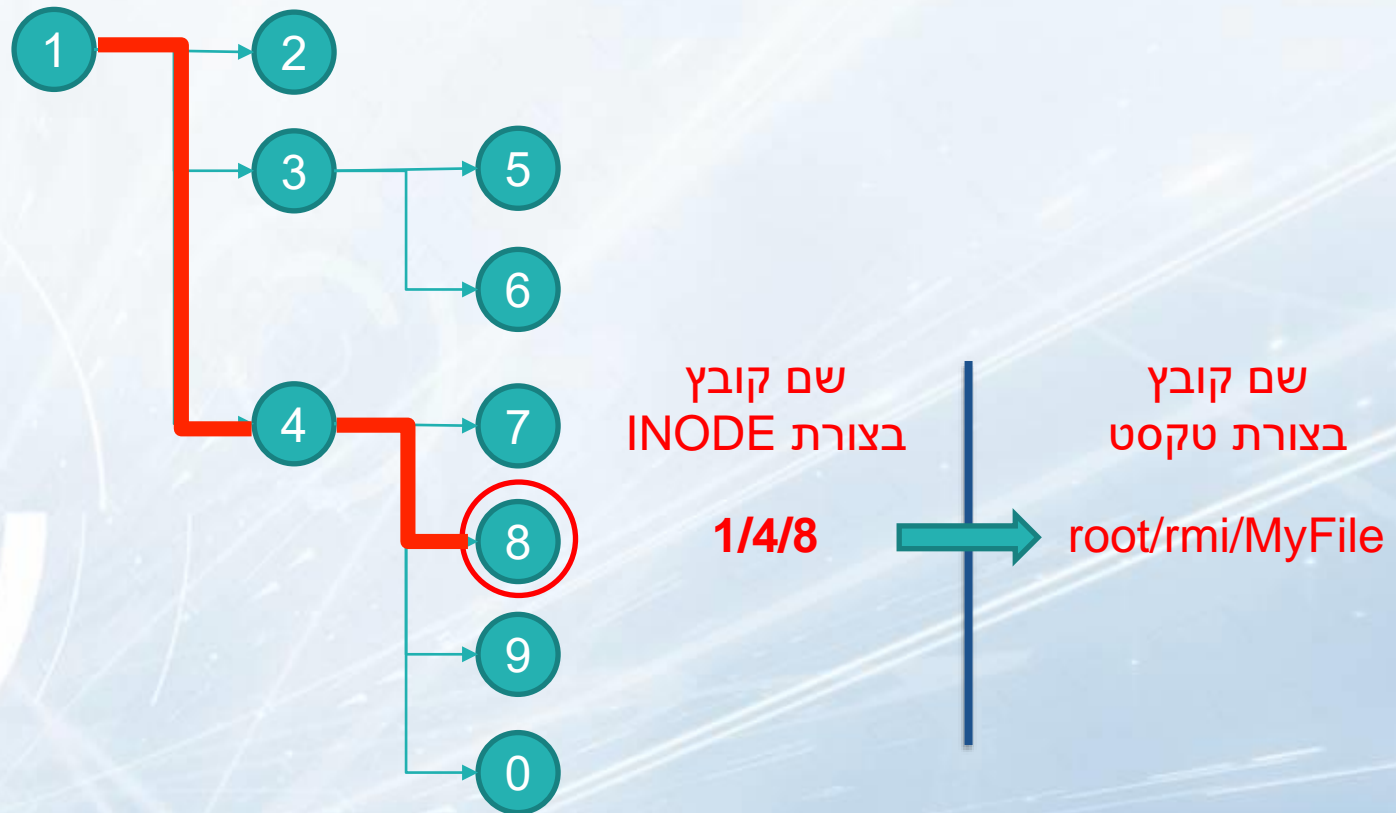
תיקיות וקבצים

2

File descriptors and dup

INODE

לינוקס מכיר את התיקיות והקבצים לפי מספרים המכונים INODE



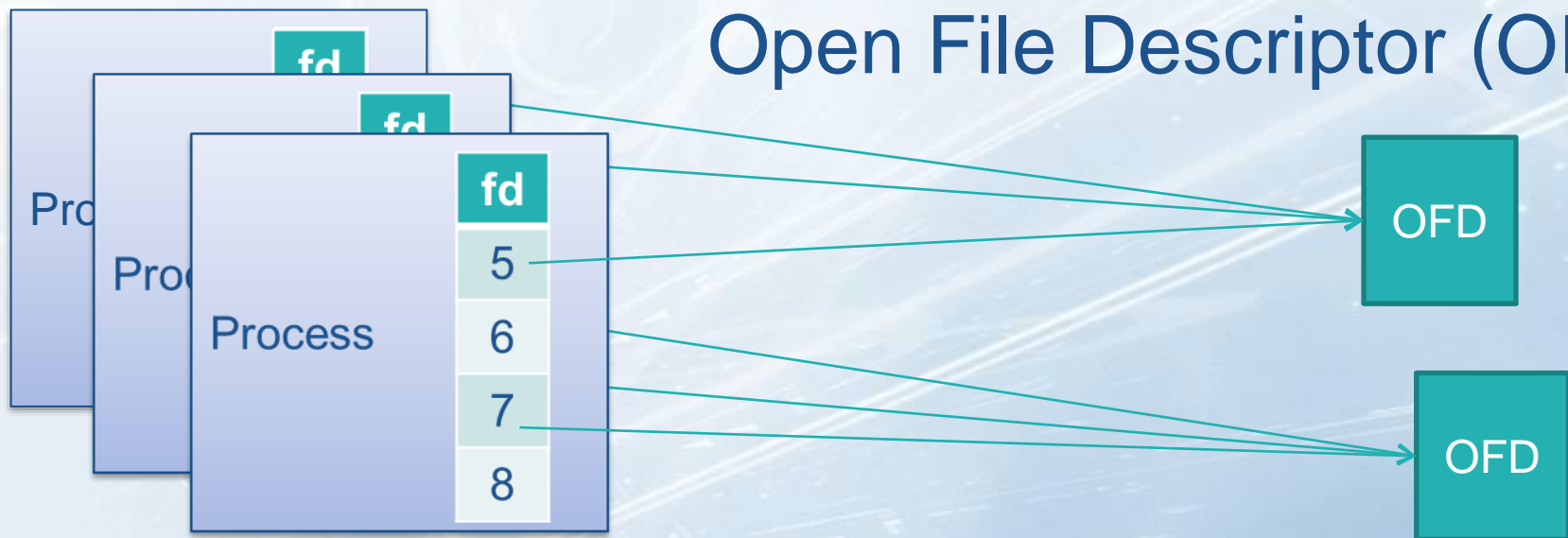
שיטת הINODE אינה נוחה למשתמש בן אנוש ולכן אנחנו ממירים את המספרים לשמות שם קובץ או תיקייה הוא כל המסלול המלא

File descriptors

❖ כדי לגשת לקובץ (בלינוקס) משתמשים ב
File Descriptors (fd).

❖ לכל תהליך (process) יש רשימה של fd-ים.

❖ ה fd הינו מספר המשויך למבנה (structure) הנקרא:
Open File Descriptor (OFD)



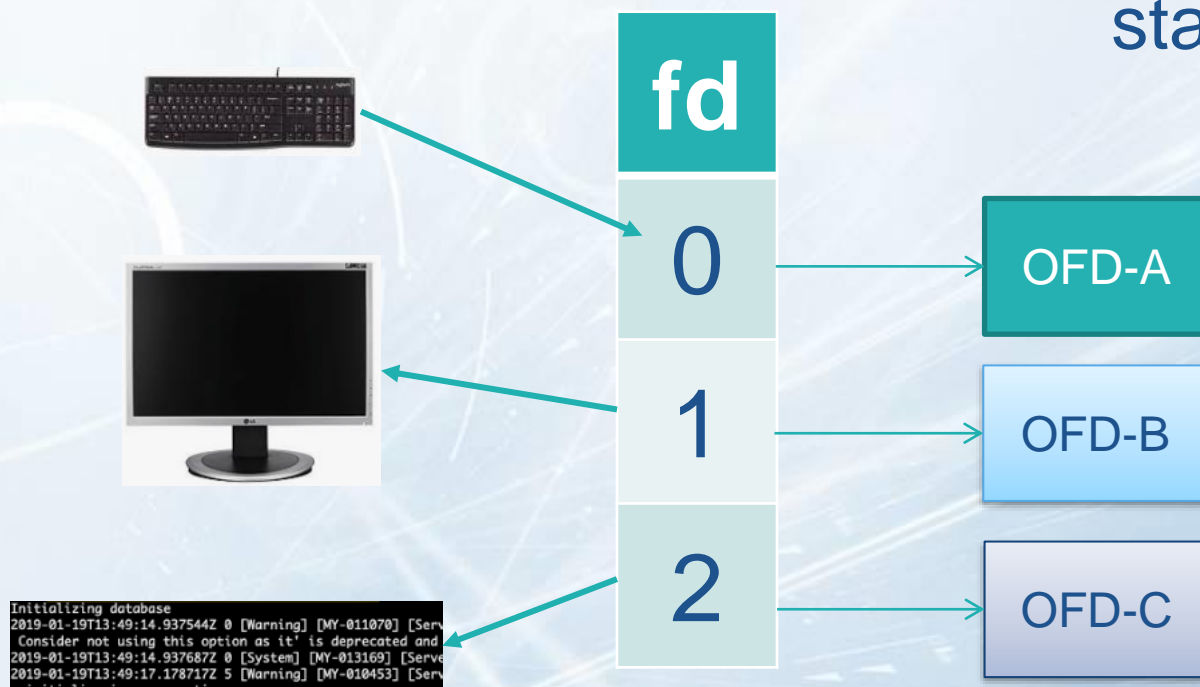
File descriptors

❖ המוסכמה היא ש 0,1,2 file descriptors כבר מוקצים:

standard input – 0 ■

standard output – 1 ■

standard error – 2 ■



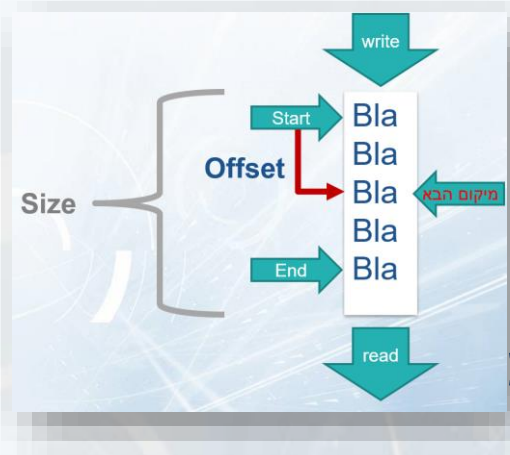
Open file descriptions (OFD)

❖ Open file description הינו מבנה המכיל מידע

על קובץ.

❖ למשל:

- Offset: איפה הכניסה הבאה לקובץ תהיה
- האם הקובץ ניתן לקריאה/כתיבה (לפי ההיררכיה)
- ועוד דגלים



❖ יכולים להיות מספר fd-ים המצביעים על ofd אחד



Open syscall

(אופן הפתיחה, שם קובץ) open

❖ `int open(const char *pathname, int flags);`

❖ Flags:

- **O_RDONLY** - פתח לקריאה בלבד
- **O_WRONLY** - פתח לכתיבה בלבד
- **O_RDWR** - פתח לקריאה ולכתיבה
- **O_CREAT** - פתח קובץ וצור אותו אם לא קיים
- **O_EXCL** - גרום לפקודה פתח להכשל אם הקובץ קיים
והדגל o-creat דולק
- **O_TRUNC** - פתח את הקובץ וקצץ אותו לגודל 0
- **O_APPEND** - כתיבה תתבצע לסוף הקובץ

Open syscall (הרשאות, אופן הפתיחה, שם קובץ) open

```
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

Modes:

- S_IRUSR - user (file owner) has read permission
- S_IWUSR - user (file owner) has write permission
- S_IXUSR - user (file owner) has execute permission
- S_IRWXU - user (file owner) has read, write and execute permission
- S_IRGRP - group has read permission
- S_IWGRP - group has write permission
- S_IXGRP - group has execute permission
- S_IRWXG - group has read, write and execute permission
- S_IROTH - others have read permission
- S_IWOTH - others have write permission
- S_IXOTH - others have execute permission
- S_IRWXO - others have read, write and execute permission

Open syscall

❖ Examples:

- `open("1.txt", O_RDONLY);`

The file "1.txt" will be open only for reading.

- `open("2.txt", O_RDWR | O_TRUNC);`

The file "2.txt" will be open only for reading and writing, it's size will be 0.

- `open("3.txt", O_WRONLY | O_CREAT | O_EXCL, S_IRWXU | S_IXGRP);`

The file "3.txt" will be open only for writing, will be created if not exist. owner has read, write and execute permission and group has execute permission

Access syscall

❖ `int access(char* pathname, int mode);`

❖ כדי לבדוק האם לתהליך הקורא יש גישה לקובץ.

❖ Mode:

- R_OK – האם לתהליך הנוכחי יש גישה קריאה.
- W_OK – האם לתהליך הנוכחי יש גישה כתיבה.
- X_OK – האם לתהליך הנוכחי יש גישה הרצה.
- F_OK – האם הקובץ קיים.

מידע על הקובץ

```
struct stat {
```

```
    dev_t    st_dev - ID of device containing file
    ino_t     st_ino - inode number
    mode_t    st_mode – protection & file type
    nlink_t   st_nlink - number of hard links
    uid_t     st_uid - user ID of owner
    gid_t     st_gid - group ID of owner
    off_t     st_size -total size, in bytes
    time_t    st_atime -time of last access
    time_t    st_mtime -time of last modification
    time_t    st_ctime - time of last status change
    and more...
```

```
};
```

ראה בשקופית הבאה פונקציות stat הממלאות מבנה זה

מידע על קובץ

```
#include <sys/types.h>
```

```
#include <sys/stat.h>
```

```
int stat(const char* path, struct stat* buf);
```

stats the file pointed to by *path* and fills in *buf*.

```
int fstat(int fd, struct stat* buf);
```

is identical to **stat()**, except that the file to be stat-ed is specified by the file descriptor *fd*.

```
#include <stdio.h>
```

```
int fileno(FILE *stream); \\ returns fd
```

Streams provide a higher-level interface, layered on top of the primitive **file descriptor** facilities.

int stat(const char* path, struct stat* buf) → m=buf.st_mode

מידע על קובץ – סוג הקובץ

The follow
it's st_m

struct stat {

dev_t st_dev - ID of device containing file

ino_t st_ino - inode number

mode_t st_mode – protection & file type

nlink_t st_nlink - number of hard links

m= buf.st_mode

off_t st_size -total size, in bytes

time_t st_atime -time of last access

time_t st_mtime -time of last modification

time_t st_ctime - time of last status change

and more...

S_ISF
fifo (a };

using

a

t2_1.c

```
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
```

```
int main (int argc, char* argv[])
{
```

```
    char * filename = argv[1];
    char msg[64];
```

```
    struct stat stat_p;
```

```
    if ( stat (filename, &stat_p) == -1 ) /* declare the 'stat' structure */
```

```
    {
        sprintf(msg, " Error occurred attempting to stat %s\n", filename); /*printf*/
        perror(msg);
        return 1;
    }
```

```
    printf("Stats for %s \n", filename);
    printf("File size is %d bytes\n", stat_p.st_size);
```

```
    if ( S_ISREG(stat_p.st_mode))
        printf("This is a regular file");
```

```
    if ( S_ISDIR(stat_p.st_mode))
        printf("This is a directory");
```

```
    return 0;
```

```
}
```

gcc t2_1.c



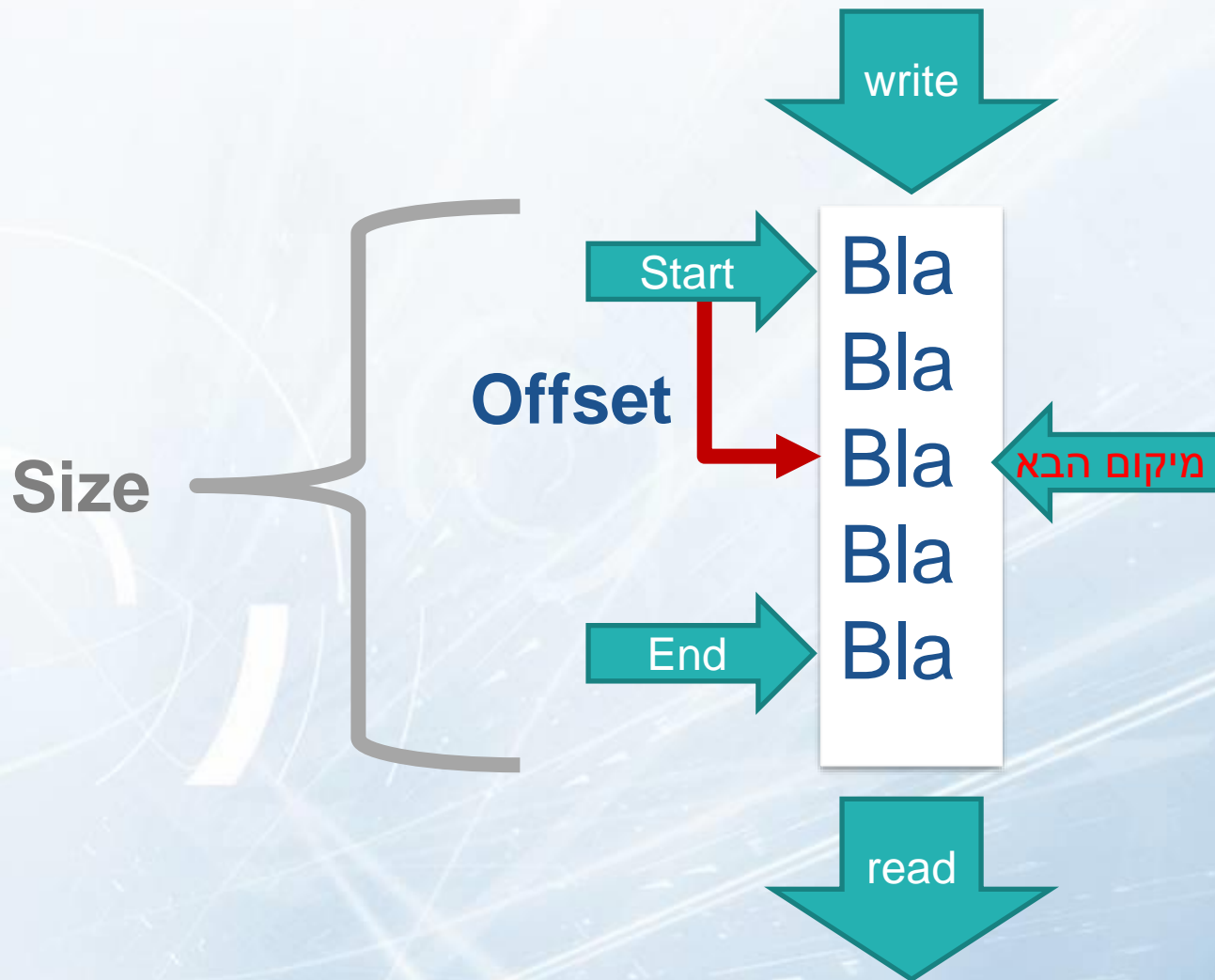
./a.out t2_1_ex.txt

מידע על קובץ - הרשאות

❖ כדי לדעת מה ההרשאות של המשתמש, הקבוצה והאחרים אפשר לבצע & בין ה `st_mode` ובין אחד מהמוגדרים הבאים:

- `S_IRWXU` – ההרשאות של יוצר הקובץ
- `S_IRWXG` – ההרשאות של הקבוצה אליה משויך הקובץ
- `S_IRWXO` – ההרשאות של היתר

ניהול מידע בתוך קובץ



Read syscall

❖ `int read(int fd, void* buff, size_t nbytes);`

❖ קריאת הנתונים מתבצעת עד שמספר הבתים המבוקשים נקראו או עד שסוף הקובץ הגיע.

❖ הערך החוזר:

- -1 : שגיאה
- 0 : סוף הקובץ
- מספר חיובי: כמות הבתים שנקראו בפועל

Write syscall

❖ `int write(int fd, void* buff, size_t nbytes);`

❖ כתיבת נתונים לקובץ המוצבע ע"י `fd`.

❖ מיקום הכתיבה הבאה לקובץ תמשיך מיד לאחר המיקום של הכתיבה הקודמת.

❖ אם הקובץ נפתח עם הדגל `O_APPEND` המידע ישמר בסוף הקובץ.

Close syscall

❖ `int close(int fd);`

❖ עקרונית כל קובץ שנשאר פתוח כאשר התהליך מסתיים יסגר ע"י מערכת ההפעלה.

❖ סגירת fd זה בעצם עדכון ל open file description שיש לו פחות מצביע אחד.

❖ כאשר המונה של מספר המצביעים של ה ofd מגיע לאפס אז ה ofd גם כן משתחרר.

T2_2.c – Copy file content

```
#include <stdio.h> #include <sys/fcntl.h>
#include <errno.h> #include <stdlib.h>
#define SIZE10

main(int argc , char **argv)
{
    int fdin;      /* input file descriptor */
    int fdout;     /* out file descriptor */
    char *buf[SIZE+1]; /* input (output) buffer */
    int readAmt;   /* how many chars were actually red */
    int writeAmt;  /* how many chars were actually written */

    fdin = open("example1.txt",O_RDONLY);
    if (fdin < 0) /* means file open did not take place */
    {
        perror("after open "); /* text explaining why */
        exit(-1);
    }

    /* create the file with write and read permissions */
    fdout = open("example2.txt", O_CREAT | O_WRONLY,
0666);
    if (fdout < 0) /* means file open did not take place */
    {
        perror("after create "); /* text explaining why */
        exit(-1);
    }

    do {
        readAmt = read(fdin,buf,SIZE);
        /* why writting SIZE can be wrong... */
        writeAmt = write(fdout,buf,readAmt);

        if (writeAmt < readAmt)
            printf("error reading\n");
    }while ( (readAmt == SIZE) && (writeAmt == SIZE));
    close(fdin); /* free allocated structures */
    close(fdout); /* free allocated structures */
}
```

משפחת dup

```
#include <unistd.h>
```

```
int dup(int oldfd);
```

```
int dup2(int oldfd, int newfd);
```

ה syscall הללו יוצרות עוד עותק של *oldfd*
Dup - מחפשת ברשימת ה *fd* את המקום הפנוי
הראשון ומעתיקה אליו את ה *oldfd*.

Dup2 - סוגרת את *oldfd* ומעתיקה במקומו את
newfd

ערך חוזר- כשלון: -1, הצלחה: ה *fd*
שהוחלף (*newfd*)

שכפול - Dup flow

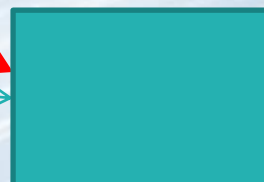
File descriptors
3 - free
4 - occupied
5 - occupied
6 - free



Open file descriptors

Calling dup(**5**);

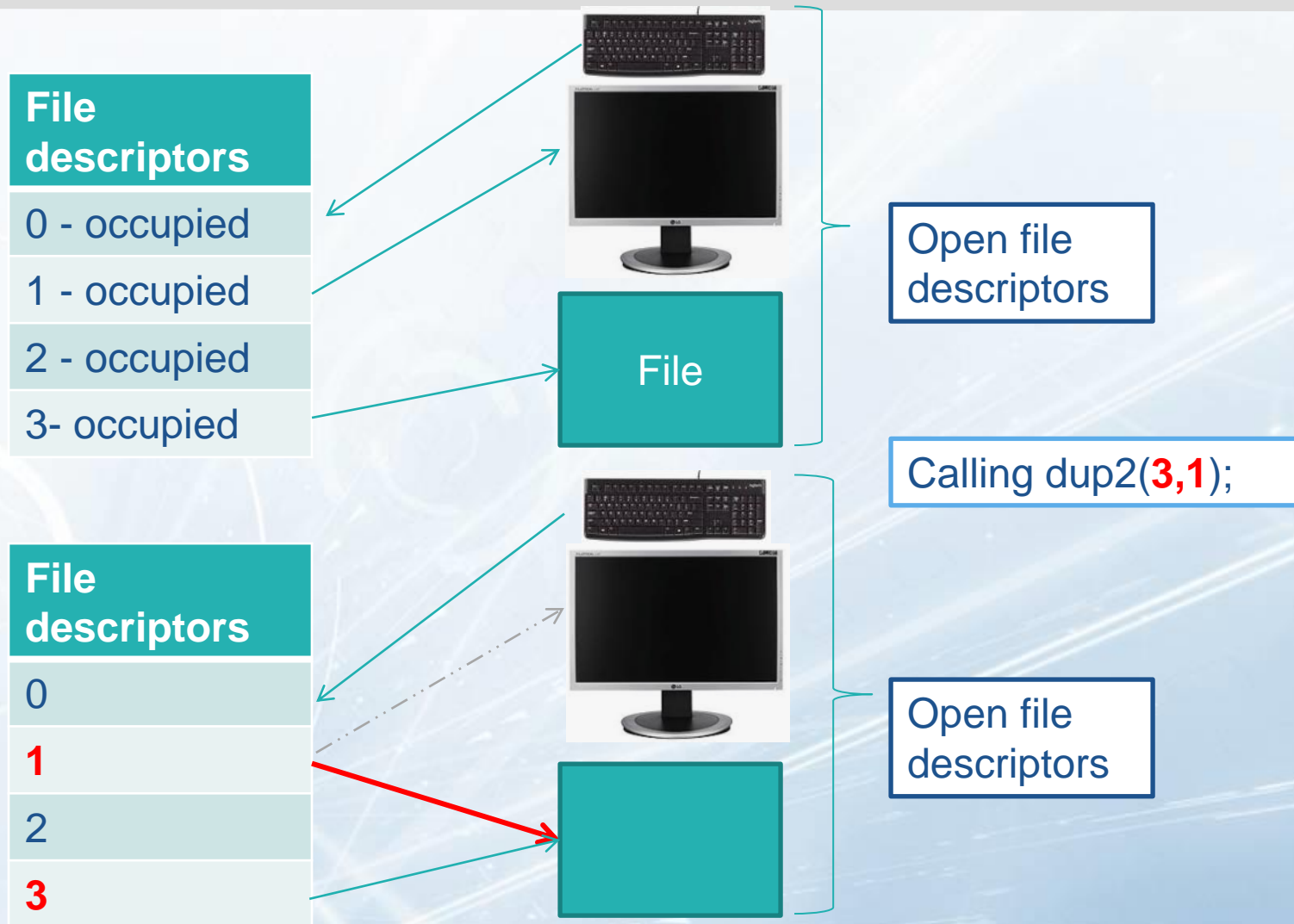
File descriptors
3
4
5
6



Open file descriptors

int dup2(int oldfd, int newfd)

הזזת מיקום – Dup2 flow



בד"כ משמש להסטה מהתקן אחד להתקן אחר

T2_3.c –standard output to file

```
#include <stdlib.h> #include <stdio.h> #include <fcntl.h>
```

```
int main(int argc, char **argv) {
    int pid, status;
    int newfd; /* new file descriptor */
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage: %s output_file\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    if ((newfd = open(argv[1], O_CREAT|O_TRUNC|O_WRONLY, 0644)) < 0) {
        perror(argv[1]); /* open failed */
        exit(1);
    }
    printf("This goes to the standard output.\n");
    printf("Now the standard output will go to \"%s\".\n", argv[1]);

    /* this new file will become the standard output */
    /* standard output is file descriptor 1, so we use dup2 */
    /* to copy the new file descriptor onto file descriptor 1 */
    /* dup2 will close the current standard output */

    dup2(newfd, 1); //From here any printout will go to the file instead to the screen till the termination of this program

    printf("This goes to the standard output too.\n");
    exit(0);
}
```

מידע על תיקייה

```
#include <sys/types.h>
```

```
#include <dirent.h>
```

כדי לקבל מצביע על תיקייה יש להשתמש ב:

```
DIR* opendir(const char* pathname);
```

כדי לסגור תיקייה יש להשתמש ב:

```
int closedir(DIR* dp);
```

מידע על תיקייה

```
struct dirent {  
    ino_t      d_ino;          /* inode number */  
    off_t      d_off;         /* offset of that directory entry */  
    unsigned short d_reclen;   /* length of this record */  
    unsigned char d_type;      /* type of file */  
    char        d_name[256];   /* filename */  
};
```

כדי לקבל מידע על נתון בתיקייה יש להשתמש ב:

```
struct dirent* readdir(DIR* dp);
```

כל קריאה לפונקציה תחזיר מידע על הנתון הבא בתיקייה עד שלבסוף יחזור
.NULL