

# Linguaggi di Programmazione

## A.A. 2022-2023

### Introduzione al corso

Marco Antoniotti

Gabriella Pasi

Fabio Sartori

# Programma del corso

- Introduzione a diversi paradigmi di programmazione
- **Logica Matematica e linguaggi logici (Prolog)**
  - Termini, fatti (predicati), regole, unificazione, procedura di risoluzione
- **Linguaggi funzionali e Lisp (et al.)**
  - Atomi, liste, funzioni e ricorsione
- **Linguaggi imperativi (C/C++)**
  - Memoria, stato, assegnamenti, puntatori
- **Nuove (ok, non così nuove) tendenze**
  - Javascript
  - Inferenza automatica di tipi e linguaggi correlate (e.g., Haskell)
  - Julia

## Sito WEB, risorse ed annunci

- Il sito WEB del corso si trova sulla piattaforma Moodle all'indirizzo <http://elearning.unimib.it>
- Per accedere al sito del corso di Linguaggi di Programmazione (tutti i moduli) **è necessario iscriversi sulla piattaforma**, usando il vostro login CAMPUS
- Durante il periodo di lezione, sono garantiti gli accessi a tutte le funzionalità della piattaforma e la risposta alle domande poste nei vari forum
- Vi preghiamo di controllare periodicamente anche il sito principale del Dipartimento <http://www.disco.unimib.it> per annunci urgenti e variazioni di orari ecc.

# Modalità di Esame

- **Prove**

Le prove d'esame sono costituite da uno scritto di 5-10 domande e da un progetto da consegnare entro una data prefissata

- **Prove intermedie/Primo appello**

- **Prima prova**  
**X Novembre 2022**, settimana di interruzione delle lezioni (YY novembre), ora e aula da definirsi  
Argomenti: Argomenti introduttivi, Prolog e programmazione logica
- **Seconda prova**  
**Fine Gennaio/Inizio Febbraio 2023**, giorno ora e aula da definirsi  
Argomenti: Lisp e programmazione funzionale, C e programmazione imperativa
- **Progetti**  
Un progetto (o due separati) da realizzare in **Prolog** e **Common Lisp** da consegnarsi entro l'**8 gennaio 2023**

# Modalità di Esame

- **Appelli regolari (dopo il 1°)**

- Gli appelli regolari sono costituiti da un progetto e da uno scritto e possibilmente da un orale a discrezione del docente su tutti i temi trattati durante il corso
- Scritto, potenziale orale ed il progetto devono essere sostenuti **nello stesso appello**
- Il progetto e lo scritto (e eventuale orale) sono corretti separatamente ed il voto complessivo finale viene pubblicato per la **verbalizzazione**

- **Calendario**

- **Appello 2, fine Febbraio - Marzo 2023**  
aula e data da definirsi
- **Appello 3, Giugno 2023**  
aula e data da definirsi
- **Appello 4, Luglio 2023**  
aula e data da definirsi
- **Appello 5, Settembre 2023**  
aula da definirsi

- **Verbalizzazioni**

- Dovete registrarvi per gli esami scritti; le date a cui potete iscrivervi su S3 sono solo quelle degli esami scritti. Il resto dovrebbe (!) essere fatto tutto in automatico.

# Votazioni

- La correzione del progetto dipende da quella dello scritto (ovvero dei compitini); qualora alcune domande chiave (a discrezione dei docenti) non abbiano avuto risposte corrette, il progetto non sarà corretto e l'esame risulterà insufficiente
- Il voto finale sarà una media (**pesata**) dei voti conseguiti nell'esame relativo alla parte "teorica" e nell'esame "progettuale"
  - Anche i voti dei compitini (e dei progetti) saranno mediati.
  - *Il peso è a discrezione dei docenti; ovvero, un voto troppo basso in una delle parti può causare un voto complessivo insufficiente nonostante una media sufficiente*
  - Dall'Anno Accademico 2018-2019 verbalizziamo correttamente i vari casi

**Voto (18-30L)**

**Respinto**

**Ritirato**

**Assente**

# Studenti anni precedenti

Alcune note per gli studenti degli anni precedenti...

## LE MODALITÀ DI ESAME SONO QUELLE DELL'ANNO IN CORSO (2022-2023)

- Le istruzioni e le modalità in vigore negli anni precedenti al presente **NON SONO PIÙ VALIDE!**

Per gli studenti che devono ancora fare l'esame da 12 crediti:

- I compitini di “Linguaggi e Computabilità” valgono per il modulo di LC da 4 crediti
- Durante gli appelli regolari di LP sarà possibile fare lo scritto di LC da 4 crediti
- Gli orali di LC vanno concordati con i docenti del corso di LC corrente
- I moduli di LP e LC devono essere superati nello stesso appello

## Studenti con blocchi

- Gli studenti con blocchi su Inglese o altre materie **DEVONO** risolverli **PRIMA DI ISCRIVERSI AD UN APPELLO**
- Ovvero: se avete un blocco, assicuratevi di non averlo al momento in cui vi iscrivete ad un appello, in caso contrario il vostro voto sarà trattato come un **PARZIALE**
  - Vedasi slides successive



## NESSUNA ECCEZIONE!

- Ciò significa che se durante il semestre risultate insufficienti in una delle prove intermedie **O** nel progetto, **DOVRETE RIFARE L'INTERO ESAME** negli appelli successivi
- **NON SI TERRÀ BUONO ALCUN PARZIALE!**
- Ripetiamo!

**NON SI TERRÀ BUONO ALCUN PARZIALE!**

## Tanto per chiarire: **NESSUNA ECCEZIONE!**

- Ebbene sì, questa slide è una ripetizione di quella precedente:  
**LEGGETE CON CURA**
- Ciò significa che se durante il semestre risultate insufficienti in una delle prove intermedie **O** nel progetto, **DOVRETE RIFARE L'INTERO ESAME** negli appelli successivi
- **NON SI TERRÀ BUONO ALCUN PARZIALE!**
- Ripetiamo!

**NON SI TERRÀ BUONO ALCUN PARZIALE!**

## Testi consigliati

- Leon Sterling and Ehud Shapiro, *The Art of Prolog Advanced Programming Techniques* - 2nd Edition
- I. Bratko, *Prolog Programming for Artificial Intelligence*
- Paul Brna, *Prolog Programming A First Course*,  
<http://computing.unn.ac.uk/staff/cgpb4/prologbook/book.html>
- Abelson, Sussman e Sussman, *Structure and Interpretation of Computer Programs* (SICP), <http://mitpress.mit.edu/sicp>
- Peter Seibel, *Practical Common Lisp* (PCL), <http://www.gigamonkeys.com/book>
- Matthias Felleisen, Robert Bruce Findler, Matthew Flatt, Shriram Krishnamurthi, *How To Design Programs*, The MIT Press (anche su Web)
- Brian W. Kernigham & Dennis M. Ritchie, *C Programming Language* (2nd Edition), Prentice Hall, 1988
- Samuel P. Harbison & Guy L. Steele, *C: A Reference Manual* (5th Edition), Prentice Hall, 2002
- Robert Sedgewick, *Algorithms in C, Parts 1-5 (Bundle): Fundamentals, Data Structures, Sorting, Searching, and Graph Algorithms* (3rd Edition), Addison Wesley, 2001

# Ambienti di programmazione consigliati

- Common Lisp
  - Lispworks Personal Edition ([www.lispworks.com](http://www.lispworks.com)) on OSX or Windows
    - Per i veri programmatori Linux, CMUCL o SCBL o ECL o ABCL o CLisp con Emacs+SLIME
- Prolog
  - SWI-prolog ([www.swi-prolog.org](http://www.swi-prolog.org))
    - Per i veri programmatori con Emacs come editor
- C (e C++)
  - GCC, clang, Visual Studio oppure uno qualsiasi dei compilatori elencati qui:  
[http://en.wikipedia.org/wiki/List\\_of\\_compilers#C\\_compilers](http://en.wikipedia.org/wiki/List_of_compilers#C_compilers)
    - Per i veri programmatori con Emacs come editor

## Compiti a casa

- Trovate ed installate **Emacs** sul vostro computer
- Trovate ed installate **LispWorks Personal Edition** sul vostro computer
- Trovate ed installate **SWI Prolog** sul vostro computer
- Trovate e, se già non c'è, installate un **compilatore C/C++** sul vostro computer
  - Se è già installato, imparate come invocare il compilatore dalla **command line** (Yes Virginia! The **command line**: `cmd.exe` or Power Shell or the UN\*X shell)
  - [Eclipse](#), [Xcode](#), [MS Visual Studio](#), [IntelliJ](#), [Netbeans etc.](#), sono per Jedi Masters (che hanno già padroneggiato la spada laser: Emacs); umili padawans appena voi siete!

# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- I programmi si scrivono con un editor di testo. **Esiste un solo editor di testo: Emacs!**
  - No *vi*, no *vim*, no *Nano*, no *Atom*, no *Sublime Text*, no niente che non sia **Emacs**! *vi* è (a malapena) accettabile se e solo se si usa uno degli emulatori *vi* di **Emacs**.
- Il carattere che userete **NON è proporzionale**.
- Emacs **INDENTERÀ** il codice per voi.  
Fidatevi di lui (ed imparate come si comporta)

# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- Così come i “coding standards” GNU, Google, Node.js, R e molti, molti altri (specialmente quelli del vostro professore) ci insegnano: **le linee NON DEVONO** (ripetiamo: **NON DEVONO!**) **essere più lunghe di 80 colonne!**
- <https://www.gnu.org/prep/standards/>
- <https://google.github.io/styleguide/cppguide.html>
- [http://www.w3schools.com/js/js\\_conventions.asp](http://www.w3schools.com/js/js_conventions.asp)

# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- Tu METTERAI SPAZI attorno agli operatori (+, -, \*, /, =, ==, !=, etc) ed UNO SPAZIO dopo le virgole (e punti e virgola).

```
/* VERY VERY VERY BAD! */  
area=pi*radius^2
```

```
/* GOOD */  
area = pi * radius ^ 2
```

```
/* VERY VERY VERY VERY BAD! */  
colors=[red,green,blue]
```

```
/* GOOD */  
colors = [red, green, blue]
```



# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- Tu NON METTERAI uno spazio tra il nome di una funzione/predicato e la parentesi.

```
factorial (42, 1)
```

```
/* NOT SO GOOD! */
```

```
factorial(42,1)
```

```
/* VERY BAD! */
```

```
factorial (42,1)
```

```
/* VERY VERY BAD! */
```

```
factorial(42, 1)
```

```
/* GOOD */
```

# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- Tu METTERAI uno spazio tra la parola chiave di uno statement di controllo e la parentesi.

```
/* VERY VERY VERY VERY VERY VERY BAD! */
```

```
while(itsFalse||itsTrue) ...  
for(int i=0;i<n;i++) ...  
if(something>42) ...
```

```
/* GOOD */
```

```
while (itsFalse || itsTrue) ...  
for (int i = 0; i < n; i++) ...  
if (something > 42) ...
```

# Come si scrivono i programmi: Le Regole!

- Tu NON USERAI i “commenti scatoletta”.

```
/*  
*****  
/*  VERY  VERY  VERY  VERY  */  
/*  VERY  VERY  BAD!      */  
*****  
*/
```

```
#####  
#  VERY  VERY  VERY  VERY  #  
#  VERY  BAD!!!!          #  
#####
```

```
%%% GOOD
```

```
/*  VERY  
*  GOOD!  
*/
```

# Correzione Progetti

I progetti saranno pre-processati con i seguenti strumenti UN\*X

1. Il file `yourfile.c` (o `.lisp`, o `.pl`) sarà reindentato da **Emacs**
2. Il comando `diff` sarà invocato sui due file

```
$ diff yourfile.c yourfile-ind.c
```

Se ci saranno delle differenze il vostro progetto risulterà insufficiente.

3. Il comando `cut`; in particolare i vostri files saranno riscritti così:

```
$ cut -c -80 yourfile-ind.c > yourfile-processed.c
```

4. Il file `yourfile-processed.c` è quello che sarà usato per la valutazione; ovviamente, i sistemi Lisp, Prolog e C non amano codice incompleto e sintatticamente scorretto. Se il vostro progetto genera un errore sarà considerato insufficiente.

...and now, for something completely different...

Monty Python 1971



## Ma prima, un po' di convivialità

1. 99 bottles of beer on the wall... 99 bottles of beer
2. Take 1 down, pass it around
3. Repeat while there are bottles

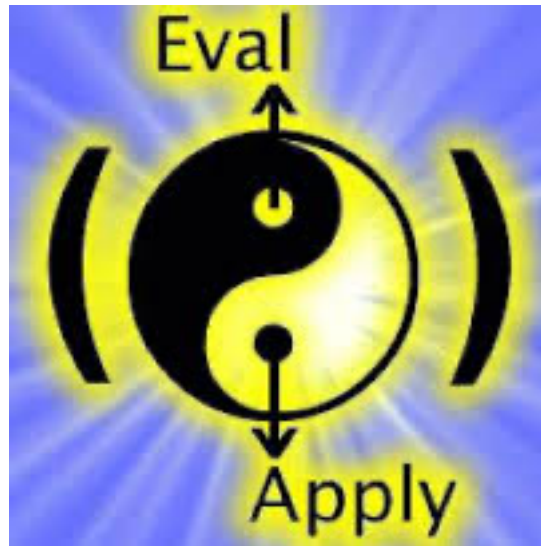
<https://www.99-bottles-of-beer.net>

Potete anche cercare un linguaggio di programmazione speciale di origini italiane: **Monicelli**

(Google “Monicelli Programming Language”)



# LINGUAGGI IMPERATIVI



# LANGUAGGI FUNZIONALI





# LANGUAGGI LOGICI

# OBJECT ORIENTED?

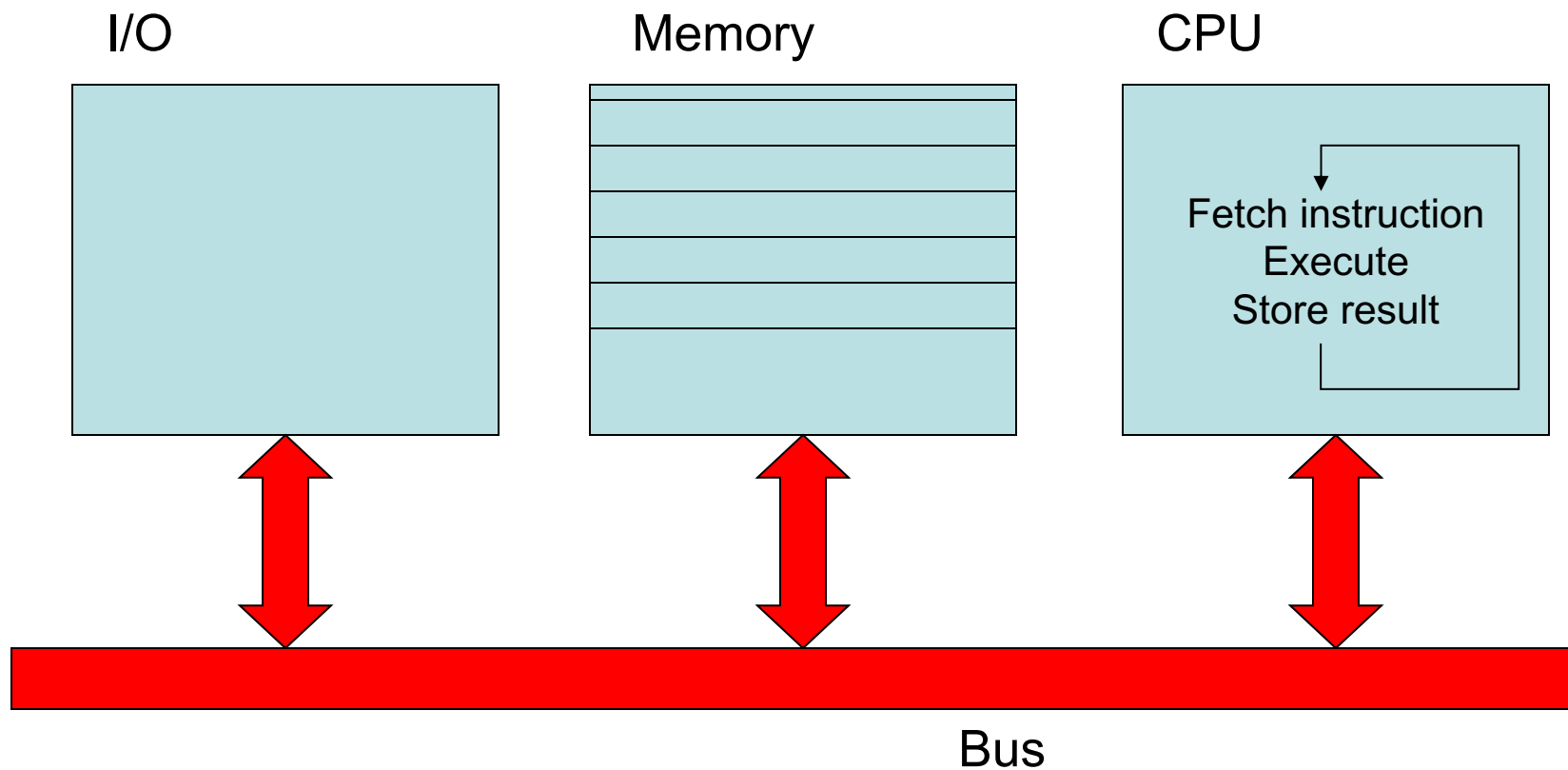
# Una classificazione dei linguaggi di programmazione

- **Linguaggi imperativi**
  - Vari assemblers, Fortran, Pascal, C, Ada95, Bliss, PL/1, C++, Python, ...
- **Linguaggi logici**
  - Prolog, ...
- **Linguaggi funzionali**
  - FP, Lisp, Common Lisp, Scheme, ML, Ocaml, Haskell, ...
- Ognuna delle categorie citate può contenere dei **linguaggi ad oggetti**
  - Il paradigma ad oggetti è quindi ortogonale alla classificazione data anche se presume alcune caratteristiche tipiche dei linguaggi imperativi
    - Memoria e “stato” di un’istanza
  - Linguaggi ad oggetti: Smalltalk, Ada95, C++, Java, Simula, Common Lisp, Ocaml, Python, Ruby, Julia ...

# Paradigma imperativo (procedurale)

- Le caratteristiche essenziali dei linguaggi imperativi sono strettamente legate all'architettura di von Neumann.
- L'architettura di von Neumann è costituita da due componenti fondamentali
  - memoria (**componente passiva**)
  - processore (**componente attiva**)
- La principale attività del processore consiste nell'eseguire calcoli e assegnare valori a celle di memoria  $\Rightarrow$  il che implica che il concetto di **variabile** è un'astrazione di cella di memoria (fisica).
- I linguaggi **Assembler**, **Fortran**, **Pascal**, e **C** (ad esempio) sono basati su distinti livelli di astrazione di questa architettura.

# La macchina di Von Neuman



# Paradigma **imperativo** (procedurale)

- I linguaggi imperativi adottano uno **stile prescrittivo**
  - Un programma scritto in un linguaggio imperativo prescrive le operazioni che il processore deve eseguire per modificare lo stato del sistema(ad es. assegnamento)
  - Esecuzione delle istruzioni nell'ordine in cui appaiono nel programma (**eccezione: strutture di controllo**)
- Realizzati sia attraverso interpretazione (Basic, Tcl, Python, Ruby, Javascript, ...) sia mediante compilazione (C, Pascal, Fortran, C++, Ada, COBOL, PL/1, ...)
- **Nati più per manipolazione numerica che simbolica**

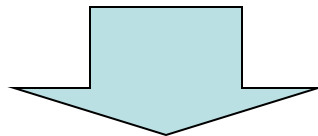
# Paradigma **imperativo** (procedurale)

- **Programma = Algoritmi + Strutture Dati** (N. Wirth, circa 1976)
- La struttura del programma consiste in:
  - Una parte di **dichiarazione** in cui si dichiarano tutte le variabili del programma e il loro tipo
  - Una parte che descrive l'algoritmo risolutivo utilizzato, mediante **istruzioni** del linguaggio
- Le istruzioni si dividono in:
  - istruzioni di **lettura e scrittura**
  - istruzioni di **assegnamento** (astrazione di cella di memoria)
  - istruzioni di **controllo**

# Definizione di paradigmi di programmazione alternativi

- **Motivazioni**

- Necessità di gestire applicazioni a più alto livello di astrazione
- Tentativo di sviluppare programmi più concisi, più semplici da scrivere, più vicini alla logica del problema, la cui correttezza sia più “semplice” da verificare



**PROGRAMMAZIONE FUNZIONALE**  
**PROGRAMMAZIONE LOGICA**  
**PROGRAMMAZIONE A OGGETTI**



# Paradigmi funzionale e logico: caratteristiche comuni

- Linguaggi ad “altissimo livello” (utilizzabili – in teoria – anche da non-programmatori)
- Generati per manipolazione **simbolica** non numerica
- Concetti di programma e di struttura dati non nettamente separati (un programma è specificato per mezzo di una struttura dati) a seconda del linguaggio
- Basati su **concetti matematici** e non come astrazioni della macchina di Von Neumann
- I linguaggi funzionali e logici adottano uno stile essenzialmente **dichiarativo**

# Paradigma Logico

- **Concetto primitivo: deduzione logica**
  - **Base:** logica formale
  - **Obiettivo:** formalizzare il ragionamento
- **«Programmare» significa:**
  - Descrivere il problema con frasi (formule logiche) del linguaggio
  - **Interrogare** il sistema, che effettua deduzioni sulla base della “conoscenza rappresentata”

# Paradigma logico

- **Programma = conoscenza + controllo**
  - Stile dichiarativo: la conoscenza del problema è espressa indipendentemente dal suo utilizzo (COSA non COME);
  - Alta modularità e flessibilità
  - Definire un linguaggio logico significa definire come il programmatore può esprimere la conoscenza e quale tipo di controllo si può utilizzare nel processo di deduzione
    - Problematiche di **rappresentazione della conoscenza**

# Linguaggio Prolog

- Un programma Prolog è costituito da:
  - Asserzioni incondizionate (fatti):

**A.**

- Asserzioni condizionate (o regole):

**A :- B, C, D, ..., Z.**

- **A**: è la conclusione (**conseguente**)
- **B, C, D, ..., Z**: sono le premesse (o **antecedenti**)

- Una **interrogazione (query)** ha la forma:  
**:- K, L, M, ..., P.**

# Linguaggio Prolog

- **Esempio:** due individui sono colleghi se lavorano per la stessa ditta

```
collega(X, Y) :-  
    lavora(X, Z),  
    lavora(Y, Z),  
    diverso(X, Y).
```

**REGOLA**



```
lavora(ciro, ibm).  
lavora(ugo, ibm).  
lavora(olivia, samsung).  
lavora(ernesto, olivetti).  
lavora(enrica, samsung).
```

**FATTI**



```
:- collega(X, Y).
```

**INTERROGAZIONE**



# A Comparison between Prescriptive Style and Declarative Style

- **Problema: ordinare una lista**
- **STILE PRESCRITTIVO:**
  - Controlla prima se la lista  $L$  è vuota; se sì dai come risultato la lista vuota. Altrimenti calcola una permutazione  $L_1$  di  $L$  e controlla se è ordinata; se sì termina dando come risultato  $L_1$ , altrimenti calcola un'altra permutazione di  $L$  etc....
- **STILE DICHIARATIVO:**
  - Il risultato dell'ordinamento di una lista vuota è la lista vuota.
  - Il risultato dell'ordinamento di una lista  $L$  è  $L_1$  se la lista  $L_1$  è ordinata ed è la permutazione di  $L$ .

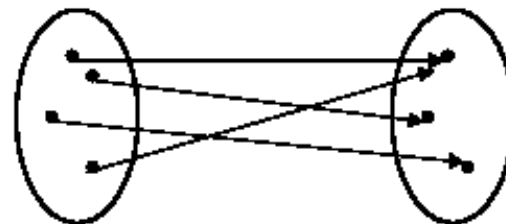
# Confronto tra programmazione prescrittiva e programmazione dichiarativa

- **Problema: ordinare una lista**
- **STILE PRESCRITTIVO:**
  - Il programmatore deve specificare la sequenza di istruzioni che servono a **generare** la sequenza di permutazioni della lista L
- **STILE DICHIARATIVO:**
  - L'ambiente (Prolog o di *theorem proving*) si fa carico di **generare** le possibili permutazioni della lista L secondo un processo di deduzione matematica

# Paradigma funzionale

- **Concetto primitivo: funzione**
- Una **funzione** è una regola di associazione tra due insiemi, che associa un elemento del primo insieme (*dominio*) ad un elemento del secondo insieme (*codominio* o «*range*»)
- La definizione di una funzione ne specifica il **dominio**, il **codominio** e la **regola di associazione**
- **Esempio**  
(in una “sintassi concreta” a caso):

`incr: N → N`  
`incr(x) = x + 1.`



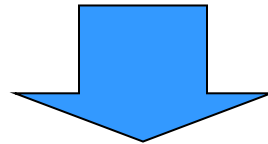
- Dopo averne dato definizione, una funzione può essere **applicata** a un elemento del dominio (argomento) per restituire l'elemento del codominio ad esso associato (**valutazione**):

`incr(3) ⇒ 4`



# Paradigma funzionale

- **L'unica operazione** utilizzata nel paradigma funzionale (puro) è l'**applicazione** di funzioni.
- Il ruolo dell'esecutore di un linguaggio funzionale si esaurisce nel **valutare** l'applicazione di una funzione (il programma) e produrre un **valore**
- Nel paradigma funzionale "puro" il valore di una funzione è determinato soltanto dal valore degli argomenti che riceve al momento della sua applicazione, e non dallo stato del sistema rappresentato dall'insieme complessivo dei valori associati a variabili (e/o locazioni di memoria) in quel momento
  - **Assenza di effetti collaterali**



- Il concetto di variabile utilizzato è quello di **"costante" matematica**, i cui valori **non sono mutabili** (nessun assegnamento)
- L'essenza della programmazione funzionale consiste nel **combinare funzioni** mediante **composizione** e utilizzo del concetto di **ricorsione**

# Paradigma funzionale

- **Programma = Composizione di Funzioni + Ricorsione**
- La struttura del programma consiste nella definizione di un insieme di funzioni (mutualmente ricorsive)
- L'esecuzione del programma consiste nella valutazione dell'applicazione di una funzione principale a un insieme di argomenti

# Linguaggio LISP (LISt Processing)

- Proposto nel 1958 da John McCarthy
- Il progetto originale era per un linguaggio funzionale puro
- Nel corso degli anni sono stati sviluppati molti ambienti di programmazione Lisp
  - PSL, Zetalisp, InterLisp, MacLisp, Vlisip, LeLisp, Emacs Lisp
  - I due standard correnti più diffusi sono
    - **Common Lisp**
    - **Scheme**

# Linguaggio LISP

- **Esempio**

Controllare se un elemento (item) appartiene ad un insieme (rappresentato con una lista)

```
(defun member (item list)
  (cond ((null list) nil)
        ((equal item (first list)) T)
        (T (member item (rest list)))))
```

```
(member 42 (list 12 34 42))
```

- Il programma è rappresentato da una struttura fondamentale dati del linguaggio (*omoiconicità*)
- Non c'è assegnamento
  - Ok, quasi...

# Ambienti “Run Time” di Linguaggi Logici, Funzionali (e non)

- Richiami di nozioni di architettura e programmazione...
- Per **eseguire** un programma in un qualsiasi linguaggio il sistema (ovvero il **sistema operativo**) deve mettere a disposizione un **ambiente “run time”**, che fornisca almeno due funzionalità
  - Mantenimento dello stato della computazione (program counter, limiti di memoria etc)
  - Gestione della memoria disponibile (**fisica** e **virtuale**)
- L’ambiente run time può essere una vera e propria macchina virtuale quale quella di Java (la **Java Virtual Machine** - JVM) o .Net Microsoft.

# Ambienti “Run Time” di Linguaggi Logici, Funzionali (e non)

- In particolare la gestione della memoria avviene usando due aree concettualmente ben distinte con funzioni diverse
  - Lo **Stack** dell’ambiente run time serve per la gestione delle chiamate - anche e soprattutto **ricorsive!** - a **procedure** (o **metodi**, o **funzioni**, o **subroutines** etc. etc.)
  - Lo **Heap** dell’ambiente run time serve per la gestione di strutture dati dinamiche
    - Esempio tipico: liste ed alberi
    - Cfr., operatore **new** di Java e C++, libreria **malloc** per il C
- I linguaggi logici e funzionali (ma anche Java) utilizzano pesantemente lo **Heap** dato che forniscono come strutture dati “built-in” liste e, spesso, vettori di dimensione variabile.

# Stack e valutazione di procedure: richiami

- La valutazione di **procedure** avviene mediante la costruzione (sullo stack di sistema) di **activation frames**
- I **parametri formali** di una procedura vengono associati ai valori (nb: si passa tutto per **valore**; ribadiamo che *non esistono effetti collaterali*)
- Il **corpo** della procedura viene valutato (ricorsivamente) tenendo conto di questi legami in maniera “**statica**”
  - Ovvero bisogna tener presente cosa accade con variabili che risultano “libere” in una sotto-espressione
- Ad ogni sotto-espressione del corpo si sostituisce il valore che essa denota (computa)
- Il **valore** (valori) restituito dalla procedura in un’espressione **return** o con meccanismi analoghi è il valore del corpo della procedura (che non è altro che una sotto-espressione)
  - Quando il valore finale viene ritornato i legami temporanei ai parametri formali spariscono (lo stack di sistema subisce una “pop” e l’**activation frame** viene rimosso)

# Stack e valutazione di procedure: richiami

## Esempio

```
int doppio(int x) { return 2 * x; }
```

Definizione del legame tra **doppio** e la sua definizione

La chiamata

```
int d = doppio(3);
```

- estende l'ambiente corrente, dove è stata **dichiarata** la variabile **d**, con quello locale che contiene i legami tra parametri formali e valori dei parametri attuali
  - Un **activation frame** viene inserito in cima allo stack di valutazione
- valuta il corpo della procedura
- ripristina l'ambiente di partenza
  - Il risultato della chiamata viene salvato nella variabile **d**
  - l'**activation frame** viene rimosso dalla cima dello stack di valutazione



# Stack e chiamate di procedure: riassunto

- Per l'esecuzione di una procedura **F**, un programma deve eseguire i seguenti sei passi:
  - mettere i parametri in un posto dove la procedura possa recuperarli
  - trasferire il controllo alla procedura
  - allocare le risorse (di memorizzazione dei dati) necessarie alla procedura
  - effettuare la computazione della procedura
  - mettere i risultati in un posto accessibile al chiamante
  - restituire il controllo al chiamante
- Queste operazioni agiscono sui registri a disposizione e sullo “stack” utilizzato dal runtime (esecutore) del linguaggio
- Lo spazio richiesto per salvare (sullo stack) tutte le informazioni necessarie all'esecuzione di una procedura **F** ed al ripristino dello stato precedente alla chiamata è quindi costituito da
  - Spazio per i **registri da salvare prima della chiamata di una sotto procedura**
  - Spazio per l'**indirizzo di ritorno** (nel codice del corpo della procedura)
  - Spazio per le **variabili, definizioni locali, e valori di ritorno**
  - Spazio per i **valori degli argomenti**
  - Spazio per il **riferimento statico** (*static link*)
  - Spazio per il **riferimento dinamico** (*dynamic link*)
  - Altro spazio dipendente dal particolare linguaggio e/o politiche di allocazione del compilatore

# Stack e chiamate di procedure: riassunto

## Activation Frame di una procedura

- Spazio per i registri da salvare prima della chiamata di una sotto procedura
- Spazio per l'indirizzo di ritorno (*return address* nel codice del corpo della procedura)
- Spazio per le variabili, definizioni locali e spazio per valori di ritorno
- Spazio per i valori degli argomenti
- Spazio per il riferimento statico (*static link*)
- Spazio per il riferimento dinamico (*dynamic link*)
- Altro spazio dipendente dal particolare linguaggio e/o politiche di allocazione del compilatore

Return address
Registri . .
Static link
Dynamic link
Argomenti . .
Variabili/definizioni locali, valori di ritorno . .

# Stack e chiamate di procedure: riassunto

- Esempio**

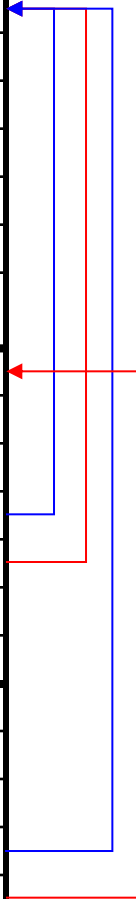
```
int doppio(x) { return 2 * x; }
```

```
int doppio_42(z) { return doppio(z) - 42; }
```

La chiamata `doppio_42(42)` ha il seguente effetto:

- Static link** e **dynamic link** sono molto importanti perchè servono a mantenere informazioni circa il
  - Dove una procedura è definita
  - Quando una procedura è chiamata
- Il contenuto effettivo di un activation frame dipende da diverse scelte implementative
- L'esempio riportato non è necessariamente completo

Global frame	
Return address:	0
Registri	...
Static link	0
Dynamic link	0
Argomenti	...
Local definitions, RV	doppio doppio_42 42
Doppio_42	
Return address:	#x000....
Registri	...
Static link	
Dynamic link	
Argomenti	z : 42
Local definitions, RV	84
doppio	
Return address:	#x000....
Registri	...
Static link	
Dynamic link	
Argomenti	x : 42
Local definitions, RV	



# Heap e Garbage Collection

- L'area di memoria per la manipolazione di strutture dati dinamiche verrà spiegata meglio al momento dell'introduzione delle primitive per la costruzione delle liste in Prolog e Lisp
  - Nel frattempo potete ripassare questi concetti nel contesto di Java (operatore **new**), C++ (operatore **new**) e C (libreria **malloc**, disponibile anche in C++)
  - Il componente software che si occupa della gestione automatica della memoria in Lisp, Prolog, Java, C#, ed altri linguaggi è il **garbage collector** (il servizio di raccolta rifiuti)
    - C e C++ (ed altri linguaggi) non hanno un garbage collector standard

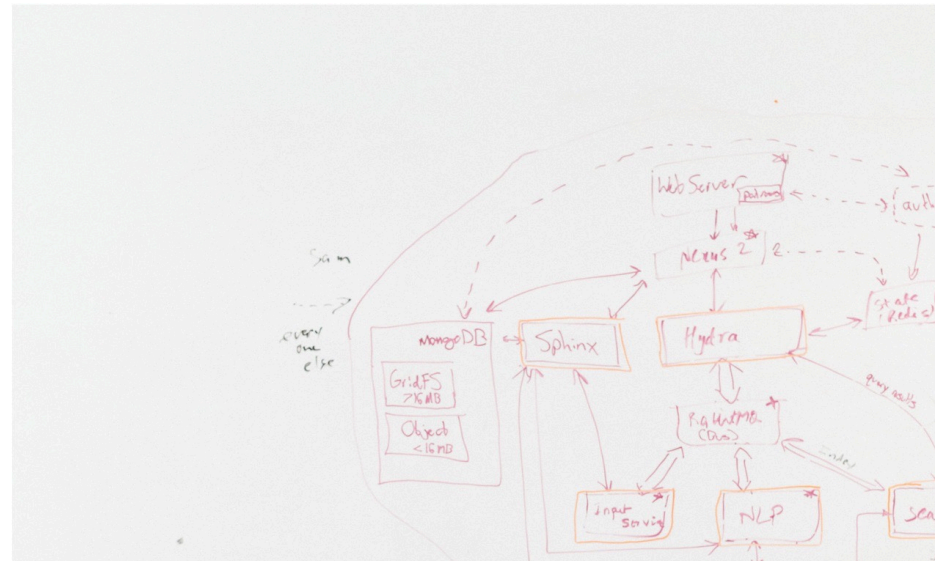
## Qualche motivazione...

The New York Times

La startup della Silicon Valley Kindy (kindy.com) usa Prolog

*Is There a Smarter Path to Artificial Intelligence? Some Experts Hope So*

<https://www.nytimes.com/2018/06/20/technology/deep-learning-artificial-intelligence.html>



## Sommario (1/4)

- I linguaggi si possono raggruppare in tre grandi gruppi
  - **Linguaggi imperativi**
    - Vari assemblers, Fortran, Pascal, C, Ada95, Bliss, PL/1, C++, Python, Ruby...
  - **Linguaggi funzionali**
    - FP, Lisp, Common Lisp, Scheme, ML, Ocaml, Haskell, ...
  - **Linguaggi logici**
    - Prolog, ...
  - Il paradigma ad oggetti è trasversale a questi tre gruppi, sebbene presuma caratteristiche imperative derivate dall'astrazione dell'architettura di von Neuman

## Sommario (2/4)

- Tutti i linguaggi operano in un **ambiente runtime** che può avere caratteristiche molto diverse a seconda dei casi
- Ci sono essenzialmente tre funzionalità che l'ambiente runtime fornisce
  - **Stack** per la manipolazione delle chiamate a procedure
    - Manipolazione degli **activation frames**
  - **Heap** per l'allocazione di strutture di dati dinamiche
    - Liste, vettori, componenti di alberi etc. etc.
    - Il **garbage collector** (se presente) si preoccupa di liberare la memoria non utilizzata nello Heap.
  - Threading models
  - Interazione con il Sistema Operativo sottostante (cross-cutting)

## Sommario (3/4)

- Nello svolgersi del corso noi vedremo
  - **Prolog** come esempio di linguaggio logico
  - **Lisp** come esempio di linguaggio funzionale
  - **C** (C++) come esempio di linguaggio imperativo
- Cose che non vedremo
  - Estensibilità dei linguaggi mediante macro e “parser” integrati
  - Estensioni “Object Oriented” e concorrenti di Lisp e Prolog
  - Inferenza automatica di tipi (Haskell, ML, Mercury etc)
- **Andate a recuperare i libri e gli ambienti su Internet stasera!**
- **Buon Divertimento**



## Sommario (4/4)

- Non c'è un '4'; ma se non avessi preparato le slides in questo modo, a questo punto sareste già tutti andati
- **Andate a recuperare i libri e gli ambienti su Internet stasera (Emacs!!!)**
- **Buon Divertimento**