# **Introduzione** Come affrontare l'università e altri consigli utili per lo studio

Tutorato di Fondamenti di Informatica 13/03/2024

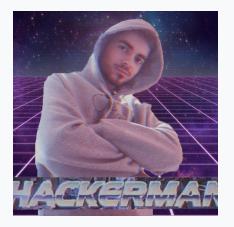
#### Martin Gibilterra

Università di Catania

github.com/w8floosh



# Chi sono



1

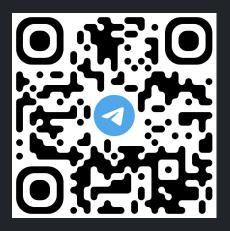


### Informazioni utili sul tutorato

#### Calendario:

- mercoledì 10:00 11:00 in aula 3
- venerdì 17:00 19:00 in aula 4

# CANALE TELEGRAM PER AVVISI Q&A



# Presupposti

- il tutorato non è una lezione
- nessuna domanda è scema, ma riflettete prima di farla
- siate liberi di esprimere dubbi



# Guida pratica allo studio universitario

https://www.dmi.unict.it/barba/Imparare/index.htm



Chi sei ...e dove sei

Rifletti sul tuo metodo di studio e impara a pianificare il tuo tempo, riservando il giusto spazio per te stesso e ciò che ti piace. Scandisci il tuo ritmo di studio con delle pause!



### Che fai

## ...e cosa puoi fare

Capire come studiare significa imparare ad apprendere. Dedicate una parte del vostro studio a questo. Alcuni consigli:

- rivedi il tuo modo di prendere appunti;
- esercitati nella lettura "top-down": prima dai uno sguardo generale e interrogati sul succo della questione, poi cerca i punti chiave e infine leggi attentamente i dettagli;
- riscrivi in modo più "spicciolo" ciò che hai letto per fissare le idee e rielaboralo per collegare a modo tuo (con logica) i concetti. E rileggi per verificare!

### Pensa

# prima di sparare

Pensa (o immagina) a uno scenario concreto in cui applicare ciò che hai studiato.

Poniti problemi che nessuno attorno a te vuole porsi, è un buon esercizio:)



#### **IL POST-SCELTO**

(perché viene scelto a fine discorso, no?)



### ...in che senso!?

Usa l'approccio top-down per scomporre il testo nei suoi concetti chiave e prova a fornire una descrizione più semplice e meno formale.

#### **Definizione 2.1** Un sistema formale $\mathcal{D}$ è dato da:

- un insieme numerabile S (alfabeto o riserva di simboli);
- un insieme decidibile  $W \subseteq S^*$  (insieme delle formule ben formate (fbf));
- un insieme Ax ⊆ W (insieme degli assiomi); se Ax è decidibile, il sistema formale è detto ricorsivamente assiomatizzato;
- un insieme R = {R<sub>i</sub>}<sub>i∈I</sub>, con R<sub>i</sub> ⊆ W<sup>n<sub>i</sub></sup> con I ed n<sub>i</sub> ≥ 2 finiti (insieme finito di regole finitarie).

 $\label{eq:lagrangian} \textit{La coppia} < \textit{S}, \textit{W} > \, \grave{e} \, \, \textit{detta linguaggio formale}.$ 

# In poche parole

Rielabora questo concetto con parole diverse.

**Definizione 2.2** Dicesi definizione esplicita la definizione di un termine che viene aggiunto all'alfabeto del linguaggio per significarne un'espressione.

**Notazione:** se  $R \subseteq W^3$  allora scriverò  $R(\alpha, \beta, \gamma)$  nella forma  $\frac{\alpha - \beta}{\gamma}$ .

Attenzione! La semantica è importante tanto quanto la sintassi. Assicurati che il concetto sia lo stesso anche se viene espresso in modo diverso.

# Parla come magni

Utilizzando quanto già letto prima, descrivi questa entità in maniera più semplice.

**Definizione 2.3** Dato un insieme M di fbf nel sistema formale  $\mathcal{D}$ , una  $\mathcal{D}$ -derivazione (prova, dimostrazione) a partire da M è una successione finita di fbf  $\alpha_1, \ldots, \alpha_n$  di  $\mathcal{D}$  tale che, per ogni  $i=1,\ldots,n$  si abbia:

- $\alpha_i \in Ax \ oppure$
- $\alpha_i \in M$  oppure
- $\bullet \ (\alpha_{h_1},\ldots,\alpha_{h_{n_j}}) \in R_j \ per \ qualche \ j \in I, \ \alpha_i = \alpha_{h_{n_j}} \ e \ h_1,\ldots,h_{n_j-1} < i.$

# Non parlà come magni

Prova a scrivere questa definizione in maniera più formale utilizzando simboli matematici già visti.

**Definizione 2.4** Una formula  $\alpha$  è derivabile nel sistema formale  $\mathcal{D}$  a partire da un insieme di ipotesi M se e solo se esiste una  $\mathcal{D}$ -derivazione a partire da M la cui ultima fbf è  $\alpha$ . Scriveremo allora  $M \vdash_{\mathcal{D}} \alpha$  e leggeremo: M deriva (prova)  $\alpha$  nel sistema formale  $\mathcal{D}$ .

Se M è vuoto scriveremo  $\vdash_{\mathcal{D}} \alpha$  e leggeremo:  $\alpha$  è un teorema in  $\mathcal{D}$  (o di  $\mathcal{D}$ ).  $M \not\vdash_{\mathcal{D}} \alpha$  se e solo se non vale  $M \vdash_{\mathcal{D}} \alpha$ .

## Per esempio?

Ipotizza da zero un esempio di sistema formale semplice e inserisci una definizione esplicita al suo alfabeto.

**Definizione 2.1** Un sistema formale  $\mathcal{D}$  è dato da:

- un insieme numerabile S (alfabeto o riserva di simboli);
- un insieme decidibile  $W \subseteq S^*$  (insieme delle formule ben formate (fbf));
- un insieme Ax ⊆ W (insieme degli assiomi); se Ax è decidibile, il sistema formale è detto ricorsivamente assiomatizzato;
- un insieme R = {R<sub>i</sub>}<sub>i∈I</sub>, con R<sub>i</sub> ⊆ W<sup>n<sub>i</sub></sup> con I ed n<sub>i</sub> ≥ 2 finiti (insieme finito di regole finitarie).

La coppia  $\langle S, W \rangle$  è detta linguaggio formale.

**Definizione 2.2** Dicesi definizione esplicita la definizione di un termine che viene aggiunto all'alfabeto del linguaggio per significarne un'espressione.

**Notazione:** se  $R \subseteq W^3$  allora scriverò  $R(\alpha, \beta, \gamma)$  nella forma  $\frac{\alpha - \beta}{\gamma}$ .

#### Sono fortissimo...

Leggi questa definizione e reinterpretala a parole tue, dopodiché fornisci un esempio calzante con il sistema formale ipotizzato precedentemente.

**Definizione 2.5** Sia  $\mathcal{R}$  l'insieme delle regole di un sistema formale  $\mathcal{D}$ ; una regola  $R: \frac{\alpha_1, \ldots, \alpha_k}{\alpha_k+1}, R \notin \mathcal{R}$ , è detta derivabile in  $\mathcal{D}$  se e solo se per tutte le fbf  $\alpha_1, \ldots, \alpha_k$  che soddisfano R si ha:  $\alpha_1, \ldots, \alpha_k \vdash_{\mathcal{D}} \alpha_{k+1}$ .

R è detta ammissibile (o eliminabile) in  $\mathcal{D}$  se e solo se da  $\vdash_{\mathcal{D} \cup \{R\}} \alpha$  segue  $\vdash_{\mathcal{D}} \alpha$ , dove  $\mathcal{D} \cup \{R\}$  denota il sistema formale ottenuto da  $\mathcal{D}$  con l'aggiunta della regola R.

