

FALEOLINI 23/05/07

Per martedì prossimo (il nostro ultimo incontro) discuteremo assieme la vostra tesina! L'idea: a casa preparate la tesina e la consegnate a me martedì. Questa tesina sarà il voto del vostro esame. Chi non la fa, prenderà (se è stato presente alle lezioni) un voto lo stesso perché è un laboratorio e la presenza è importante. Questa tesina dovrà essere (orientativamente) di circa 3 pagine. Dovrete scegliere un aspetto di uno dei due giochi trattati in questo corso (il 10x10 e il NIM) e descrivere come li presentereste in una classe di liceo, durante un laboratorio. Sottolineando le motivazioni e le difficoltà che si potrebbero incontrare nel presentarlo. Si vuole far diventare gli alunni, ma anche far fare loro congetture sulle soluzioni e poi aiutarne a controllare assieme l'esattezza.

Quindi la tesina sarà una proposta didattica, in cui si discute su come in una classe potrebbero funzionare questi giochi. Non deve essere solo teorica, bisognerà discutere la parte del gioco che vogliamo spiegare e i relativi aspetti matematici. Scrivere qualcosa sulla matematica che c'è dietro. Essa è utile, essa è possibile fare e in che forma. Se martedì qualcuno non può venire, me lo dovete comunque spedire via mail entro martedì mattina (FALEO@MAT.UNIROMA3.IT).

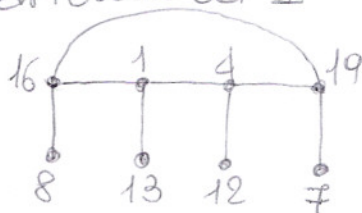
GIOCO: 10x10

È possibile risolvere il gioco 5x5 con 25 caselle. L'ultima volta vi avevo chiesto di collegare il gioco 4x4 ad un grafo; e poi di fare il grafo collegato al problema 5x4 ed, infine al 5x5.

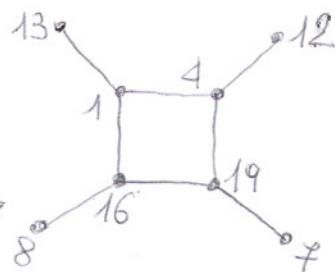
1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15
16	17	18	19	20
21	22	23	24	25

Disegniamo il problema 5x5 ma, inizialmente consideriamo il sottoproblema  $4 \times 4$

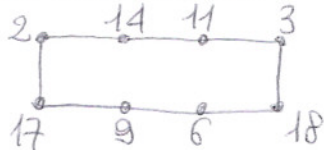
Partendo da 1



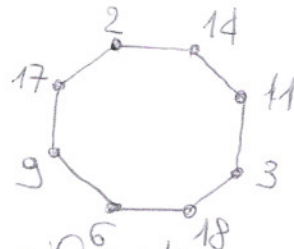
Scritto meglio  
c'è un 4-ciclo  
⇒ quadrato



Partendo da 2



Scritto meglio  
c'è un 8-ciclo  
⇒ ottagono



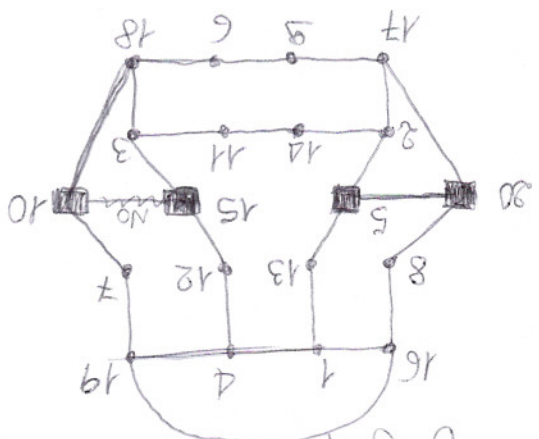
Questi sono grafi piani, con il GEONAG si può fare il tridimensionale



Compendiamo ora il sottoproblema  $5 \times 4$

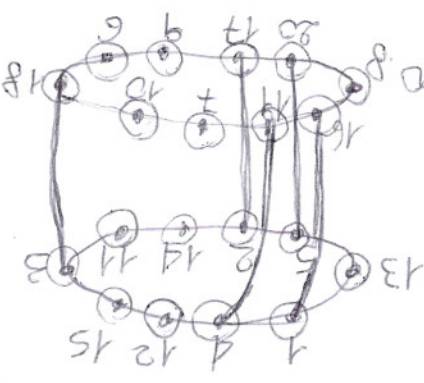
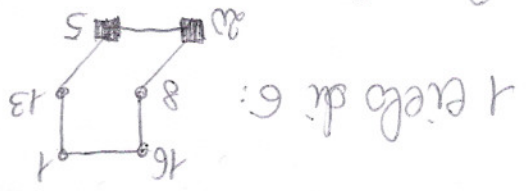
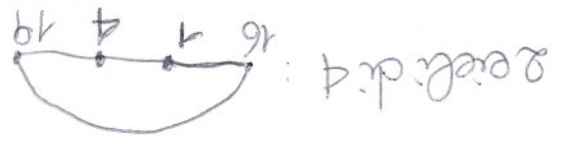
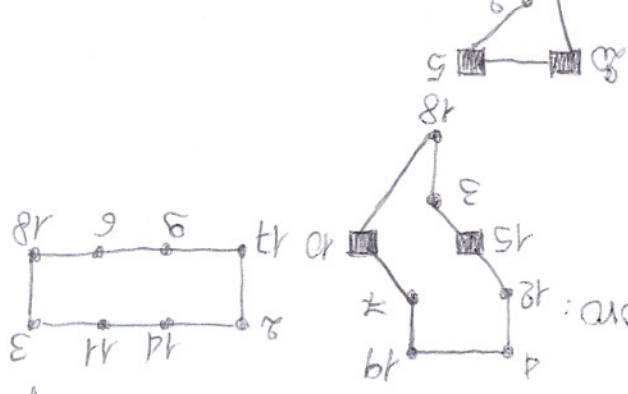
1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15
16	17	18	19	20
21	22	23	24	25

Riguardiamo i due graf. di prima, ora abbiamo un'altra colonna (5, 10, 15, 20). Possiamo unire i due graf. precedenti in questo modo:

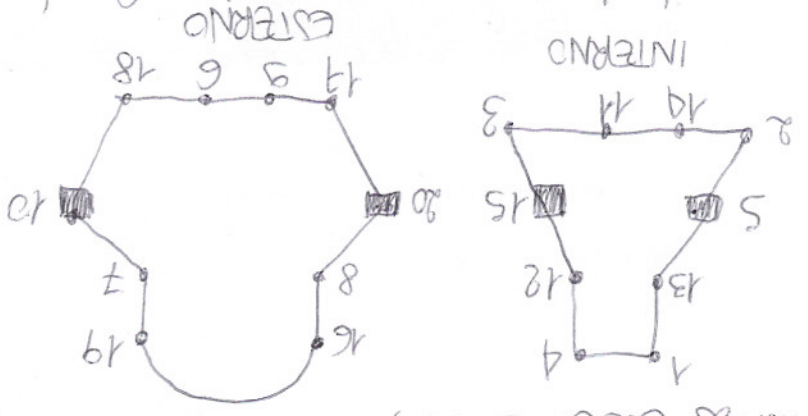


Possiamo notare:

2 cicli di 8 adiacenti tra loro:



Con il geoway viene fuori una specie di cilindro. Possiamo infatti suddividere il nostro grafo in 2 cicli di 10, uno interno ed uno esterno e collegarli con 20-5



e collegarli con 20-5  
1-16  
4-19  
2-17  
3-18

Visto l'indimensionamento, il grafo ci fornisce più informazioni. Ad esempio capiamo che non conviene partire da una pallina che ha un legame, o non dopo un altro, alla fine, su una pallina senza legami che non ci permette di passare all'altra base.

ottenendo il grafo del problema  $5 \times 4$ . Questo è un grafo piano, perché le sue rappresentazioni sono planari. È un dato importante che ci indica quanto è semplice il grafo.



Conviene, invece, partire da una pallina che sta vicino ad una  
legame, e così alla fine si passa dalla parte opposta. (3)

Ad esempio:  $14 \rightarrow 11 \rightarrow 3 \rightarrow 15 \rightarrow 12 \rightarrow 4 \rightarrow 1 \rightarrow 13 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 17 \rightarrow 9$   
 $\rightarrow 6 \rightarrow 18 \rightarrow 10 \rightarrow 7 \rightarrow 19 \rightarrow 16 \rightarrow 8 \rightarrow 20 \rightarrow$

Quindi stiamo trattando la TEORIA DEI GRAFI: determinare, su questo  
grafo, la soluzione del gioco. Si tratta di trovare un cammino (e cioè  
una successione di nodi e legami) che tocchi tutti i nodi una ed  
una sola volta. Questo tipo di cammino si chiama HAMILTONIANO.  
I grafi si dividono in ham. e in non ham. Un grafo è ham. se il  
gioco corrispondente è risolubile. Noi costruiamo solo particolari  
tipi di grafi, quelli collegabili ad un gioco. Un cammino chiuso  
è detto ciclo. Un ciclo ham. è un camm. ham. che si chiude  
e cioè il cui ultimo nodo è legato al primo nodo con una mossa.  
Se abbiamo un ciclo abbiamo l'ulteriore informazione che è  
possibile cominciare da qualunque casella. Esempio e' esempli-  
cato il problema di dire se un grafo qualunque ha un ciclo =  
ham. oppure no? Esistono degli algoritmi che è possibile rappre-  
sentare al computer che ci calcolerà tutte le possibili mosse.

Un computer lo può fare in qualche minuto per il gioco a 10x10.  
Elabora una lista di cammini e trova la soluzione. Il cilindro  
non è una soluzione ciclica. Per il caso 6x4 non esiste una soluzio-  
ne ciclica anche se il grafo è più semplice. Questo tipo di proble-  
ma cresce all'aumentare del numero dei nodi in modo  
esponenziale; è un tipico problema P (= polinomiale). Esistono  
anche i problemi della classe NP (= non polinomiale), e un  
problema ancora irrisolto capire se c'è una qualche distinzio-  
ne tra le due classi oppure se  $P=NP$ . Se nella TESINA volete  
parlare di questo gioco (il 10x10) trattatene solo un aspetto:  
o la simmetria o i grafi! Con questo metodo è possibile risolvere  
qualsunque tabella rettangolare con lati multipli di 5.  
Il 5x5 non è planare; quindi conviene costruirlo con  
il geomag.

Anche se le intersezioni ci sono, planamente è possibile  
minimizzare le intersezioni.



Gioco: NIM

○ ○ ○

○ ○ ○ ○

○ ○ ○ ○ ○

Ci sono delle monete, ad esempio  $\odot$  disposte in 3 file. Si gioca in 2 quindi e' un gioco di strategia.

Si possono prendere, per ogni fila, almeno una moneta o al max tutte.

Lo scopo del gioco e' prendere l'ultima moneta. Possiamo trovare una soluzione per questo e poi generalizzare a casi piu' generali. La parte interessante e' fare delle ipotesi. La cosa importante da sapere e' che esiste una strategia vincente per ogni numero di file e per ogni numero di monete. Consideriamo il caso piu' semplice (3, 2, 1)

○ ○ ○

1<sup>a</sup> fila, 2<sup>a</sup> fila, 3<sup>a</sup> fila

○ ○

( 3 , 2 , 1 )

○

Proviamo a scrivere tutte le mosse.

(3, 2, 1)

1 mossa

1 mossa

1 mossa

(2, 2, 1)

(3, 1, 1)

(3, 2, 0)

(1, 2, 1)

(3, 0, 1)

(0, 2, 1)

Con una mossa posso passare da

(3, 2, 1) a (2, 2, 1) se tovo una sola moneta dalla 1<sup>a</sup> fila

a (1, 2, 1) se tovo due monete dalla 1<sup>a</sup> fila

a (0, 2, 1) se ne tovo 3

a (3, 1, 1) se tovo 1 moneta dalla 2<sup>a</sup> fila

a (3, 0, 2) se ne tovo 2

a (3, 2, 0) se tovo 1 moneta dalla 3<sup>a</sup> fila.

Questo e' detto ALBERO DELLE MOSSE.

Con quest'albero posso capire se c'e' una strategia. Chiameremo:

"S" le mosse sicure  $\equiv$  quelle che costruiscono una strategia vincente

"P" le mosse pericolose  $\equiv$  non e' detto che la strategia sia vincente.

Questo e' un gioco in cui c'e' sicuramente un vincitore, non puo' finire in parita'.

Ogni mia mossa sara' "accoppiata" ad un'altra mossa ed e' per questo che e' utile ragionare a "coppie" usando, quindi, il sistema binario.



○ ○ ○	11
○ ○	10
○	1
	22

- 3 monete; in sistema  $(3)_{10} = (11)_2$
- 2 monete;  $(2)_{10} = (10)_2$
- 1 moneta;  $(1)_{10} = (1)_2$

Poi si sommano le cifre (non più in binario)

Se ottengo, sulla somma di ogni colonna, dei numeri pari (anche lo zero è pari)  $\Rightarrow$  ho una configurazione S e quindi c'è una strategia vincente. In ogni caso, se comincio io, sicuramente perdo. Se c'è almeno una colonna di pari  $\Rightarrow$  ho una configurazione P. Se riesco a lasciare una mossa sicura al mio avversario (come da S si passa sicuramente a P; mentre da P, se gioco bene, posso passare anche ad S) sicuramente vinco.

Nell'esempio (5, 4, 3)

1<sup>a</sup> 00000  
2<sup>a</sup> 0000  
3<sup>a</sup> 000

"P"

1	0	1
1	0	0
⓪	1	
2	1	2

- $(5)_{10} = (101)_2$
- $(4)_{10} = (100)_2$
- $(3)_{10} = (11)_2$

Nel valore 212 trovo un 1 (dispari), salgo su e vedo che nella 3<sup>a</sup> fila c'è un 1  $\Rightarrow$  sulla 3<sup>a</sup> fila muovo tante monete quante ne servono per far diventare quell'1 uno zero. Quindi, nel nostro caso, ho 2 monete con cui rimbando una moneta nella terza fila e il calcolo binario è tutto pari.

Nell'esempio (8, 4, 3)

⓪	0	0	0
	1	0	0
		1	1
⓪	1	1	1

1	0	1
1	0	0
		1
2	0	2

considero il dispari che sta più a sinistra e modifico il 1 sulla prima riga.

Se lascio S all'avversario  $\Rightarrow$  l'avversario mi darà P che io riesco comunque a trasformare in S. Se hai P vinci se sei il primo, se hai S vinci se sei il 2<sup>o</sup>.