



Università degli Studi di Salerno  
Dipartimento di Informatica

---

Corso di Laurea Magistrale in Informatica

## **Blockchain nell'era quantistica, una soluzione per la Proof-of-Stake**

**Docente**

Prof.ssa **Genoveffa Tortora**

**Candidato**

**Tecchia Dario**

0522500736

---

Anno Accademico 2021-2022

# **Ringraziamenti**

Non vorrei ringraziare chi c'è o chi ci sarà, ma chi ci è stato.

# Abstract

# Indice

<b>Introduzione</b>	<b>2</b>
<b>1 Quantum Computing</b>	<b>3</b>
1.1 Il Quantum Bit . . . . .	5
1.1.1 Definizione di quantum bit . . . . .	5
1.1.2 Rappresentazione geometrica di un qubit . . . . .	9
1.2 Porte logiche quantistiche . . . . .	13
1.2.1 Porte Logiche a singolo qubit . . . . .	13
1.2.2 Porte logiche a qubit multipli . . . . .	17
1.3 Misurazione di un sistema di qubit . . . . .	19
1.4 Registri quantistici . . . . .	20
1.5 Entanglement . . . . .	21
1.6 Realizzazione di un computer quantistico . . . . .	23
1.6.1 Classi di complessità . . . . .	23
1.6.2 Macchina di Turing Quantistica . . . . .	25
1.6.3 Condizioni per la realizzazione . . . . .	26
<b>2 Blockchain</b>	<b>31</b>

INDICE	Cap.0
2.1 La storia della Blockchain . . . . .	31
2.1.1 Introduzione ai Sistemi di Chaum . . . . .	32
2.1.2 Timestamp . . . . .	32
2.1.3 Alberi di Merkle . . . . .	36
2.1.4 Bit gold . . . . .	37
2.1.5 Bitcoin . . . . .	39
2.2 Cos’è la blockchain . . . . .	43
2.2.1 Architettura della blockchain . . . . .	44
2.2.2 Funzionamento della Blockchain . . . . .	46
2.3 Algoritmi di consenso . . . . .	52
2.3.1 Proof of Work . . . . .	52
2.3.2 Proof of Stake . . . . .	54
2.4 Blockchain Pubbliche e Private . . . . .	56
2.4.1 Blockchain Pubbliche . . . . .	57
2.4.2 Blockchain Private . . . . .	58
2.5 Generazioni di Blockchain . . . . .	60
<b>3 Blockchain nell’era quantistica</b>	<b>62</b>
3.1 Crittografia post-quantistica . . . . .	63
3.1.1 Algoritmi . . . . .	64
3.1.2 Confronto . . . . .	65
3.2 Le vulnerabilità della blockchain nell’era quantistica . .	66
3.2.1 L’algoritmo di fattorizzazione di Shor . . . . .	67
3.2.2 L’algoritmo di ricerca di Grover . . . . .	70

INDICE	Cap.0
<b>4 Attacchi quantistici alla Proof-of-Stake NUOVO CAPITOLO 3</b>	<b>72</b>
4.1 Proof-of-Stake . . . . .	73
4.2 Modelli di attacco . . . . .	73
4.2.1 Algoritmo di ricerca di Grover . . . . .	73
4.2.2 Algoritmo di fattorizzazione di Shor . . . . .	74
4.3 Attacchi alla Proof-of-Stake . . . . .	75
4.4 Difese . . . . .	76
4.4.1 Considerazioni sulla progettazione del sistema .	76
4.4.2 Schemi di firma post-quantistica . . . . .	77
4.4.3 Selezione di uno schema di firma post-quantistica	81
<b>5 Proof-of-Stake QR</b>	<b>82</b>
5.1 Proof-of-Stake SPOSTARE IN CAPITOLO 3 NUOVO	82
5.1.1 Cos’è una Proof-of-Stake? . . . . .	83
5.1.2 Utilizzatori . . . . .	83
5.1.3 Varianti per la selezione di un blocco . . . . .	83
5.1.4 Vantaggi, svantaggi e critiche . . . . .	85
5.1.5 Attacchi quantistici alla Proof-of-Stake . . . . .	86
5.2 PoS QR . . . . .	86
<b>6 Conclusioni e sviluppi futuri</b>	<b>87</b>

# Elenco delle figure

1.1	Rappresentazione di una Sfera di Bloch . . . . .	10
1.2	Visualizzazione dei qubit . . . . .	12
1.3	Visualizzazione dell'applicazione della Porta X . . . . .	15
1.4	Visualizzazione dell'applicazione della Porta Y . . . . .	15
1.5	Visualizzazione dell'applicazione della Porta Z . . . . .	16
1.6	Visualizzazione dell'applicazione della Porta di Hadamard	17
1.7	Visualizzazione degli effetti dell'entanglement . . . . .	22
1.8	Le classi di complessità per $P = NP$ e $P \neq NP$ . . . . .	24
1.9	La classe di complessità BQP rispetto a quelle classiche	25
1.10	Approcci per la realizzazione di qubit . . . . .	28
2.1	Sequenza di blocchi . . . . .	35
2.2	Esempio di albero di Merkle . . . . .	36
2.3	Messaggio di Satoshi Nakamoto incorporato nella coin-base del primo blocco . . . . .	40
2.4	Problema del double spending . . . . .	41
2.5	Andamento del bitcoin . . . . .	42
2.6	Architettura della blockchain di bitcoin . . . . .	45

2.7	Principali componenti della transazione . . . . .	48
2.8	Uso della firma digitale nelle transazioni . . . . .	49
2.9	Struttura di un blocco contenente diverse transazioni .	50
2.10	Hash Chain . . . . .	50
2.11	Confronto delle tipologie di rete . . . . .	52
2.12	Meccanismo Proof-of-Work di bitcoin . . . . .	53
2.13	Esempio di funzionamento di Hashcash . . . . .	54
3.1	Esempio di algoritmo di Shor per fattorizzare il numero 15 . . . . .	67
3.2	Esempio di algoritmo di Glover per 3 qubit . . . . .	70
4.1	Esempio di algoritmo di Glover per 3 qubit . . . . .	73
4.2	Esempio di algoritmo di Shor per fattorizzare il numero 15 . . . . .	74

# Elenco delle tabelle

1.1	Insieme delle possibili operazioni del gate CNOT . . . . .	18
2.1	Evoluzione della Blockchain . . . . .	32
3.1	Confronto tra diversi algoritmi . . . . .	66
4.1	Possibili schemi di firma post-quantistica per i sistemi Blockchain . . . . .	78

# Introduzione

Introduzione

# Capitolo 1

# Quantum Computing

L’informatica quantistica combina l’informatica tradizionale con la meccanica quantistica ed è un campo di ricerca in rapida crescita. Questo interesse verso il calcolo quantistico inizia negli anni settanta con lo sviluppo di una serie di tecniche per ottenere il controllo completo di singoli sistemi quantistici.

Fino a quel momento, la teoria classica dell’informatica era stata fondata sulla tesi, ampiamente accettata, di *Church-Turing*, secondo la quale era possibile teorizzare una macchina ideale, nota come *Macchina di Turing*, capace di simulare in modo efficiente qualsiasi modello di calcolo esistente.

Tuttavia, l’emergente paradigma di calcolo basato sulle proprietà meccaniche quantistiche della natura portò molti scienziati a realizzare che, mentre un computer ordinario poteva essere usato per simulare un computer quantistico, era impossibile eseguire questa simulazione in modo efficiente: ogni tentativo di simulare l’evoluzione di un ge-

nerico sistema fisico-quantistico su una macchina di Turing sembrava richiedere un overhead esponenziale di risorse.

R. P. Feynman fu tra i primi fisici ad occuparsi della questione, dando le linee guida sul possibile utilizzo di sistemi quantistici come costituenti di un nuovo tipo di calcolatore; sottolineò, inoltre, come un calcolatore di questo tipo sarebbe allo stesso tempo un "simulatore" ideale per i sistemi quantistici. A partire dalle osservazioni sviluppate in quel periodo, si iniziò a costruire una nuova teoria dell'informazione, che tenesse conto delle possibilità, ancora teoriche, offerte dal calcolatore quantistico. In particolare, una nuova classificazione della complessità computazionale si rese necessaria, grazie alle peculiarità ed ai vantaggi offerti dal nuovo paradigma computazionale.

Contributi fondamentali sono stati dati da David Deutsch che, nel 1985, si chiese se le leggi della fisica quantistica potessero essere usate per derivare una versione ancora più forte della tesi di Church-Turing e tentò di definire un dispositivo computazionale che fosse capace di simulare in modo efficiente un sistema fisico arbitrario [8]. Questo dispositivo sarebbe diventato la moderna concezione di un computer quantistico e che questi dispositivi potessero avere poteri di calcolo ben superiori a quelli dei computer tradizionali, indipendentemente dai loro progressi ottenibili nel calcolo classico.

Negli anni seguenti, lo studio degli algoritmi quantistici si è evoluto come un sotto-campo dell'informatica quantistica con applicazioni di diverso tipo: ricerca e ottimizzazione, machine learning, simulazione di sistemi quantistici e crittografia.

Quest'ultimo campo è quello che più ci interessa, infatti, nel 1994 Peter Shor pubblica l'algoritmo che porta il suo nome per la fattorizzazione degli interi in tempo polinomiale [11]. Questo è stato una svolta epocale nella materia, perché un importante metodo di crittografia asimmetrica noto come RSA si basa sulla supposizione che la fattorizzazione degli interi sia difficile dal punto di vista computazionale. L'esistenza dell'algoritmo quantistico in tempo polinomiale può dimostrare che uno dei protocolli crittografici più usati al mondo sarebbe vulnerabile a un computer quantistico.

## 1.1 Il Quantum Bit

### 1.1.1 Definizione di quantum bit

L'informazione non può essere considerata separatamente dalla sua natura fisica: non si può, cioè, mantenere, modificare o trasmettere informazione senza un adeguato supporto fisico. Nei computer tradizionali viene utilizzato come modello fondamentale il *bit*, che rappresenta un sistema a due stati, 0 e 1. La scelta della rappresentazione binaria è dettata dalla semplicità e comodità di realizzazione nei sistemi elettronici. Il bit classico, quindi, mantiene correttamente l'informazione relativa ad una scelta esclusiva tra i due stati possibili in cui si può trovare (con  $n$  bit possiamo rappresentare  $2^n$  stati).

La computazione quantistica introduce una nuova unità fondamentale che prende il nome di *quantum bit*, chiamato anche *qubit*. Un

qubit usa i fenomeni meccanici quantistici della sovrapposizione per ottenere una combinazione lineare di due stati. Un bit binario classico può rappresentare solo un singolo valore binario, ad esempio 0 o 1, ovvero può trovarsi solo in uno di due stati possibili. Un qubit tuttavia può rappresentare uno 0, un 1 o qualsiasi proporzione di 0 e 1 nella sovrapposizione di entrambi gli stati, con una determinata probabilità che si tratti di uno 0 e una determinata probabilità che si tratti di un 1.

Fisicamente viene rappresentato con un sistema microscopico a due livelli come lo spin di una particella<sup>1</sup>, la polarizzazione di un singolo fotone o due stati di un atomo ottenibili cambiando il livello energetico di un suo elettrone.

Se volessimo descriverlo matematicamente potremmo definirlo come un vettore unitario descritto in uno spazio vettoriale di Hilbert complesso bidimensionale ( $\mathbb{C}^2$ ).

Per rappresentare gli elementi di uno spazio vettoriale complesso è conveniente utilizzare **la notazione di Dirac** (notazione standard della meccanica quantistica). Tale scelta è motivata dal fatto che quando si opera su un computer quantistico reale si utilizzano numerosi qubit, la cui rappresentazione sotto forma di vettore diventerebbe estremamente difficoltosa.

L'algebra di Dirac comprende due tipi di vettori: **bra** e il suo vettore duale **ket**.

---

<sup>1</sup>Lo spin è una forma di momento angolare, avendo di tale entità fisica le dimensioni e, pur non esistendo una grandezza corrispondente in meccanica classica, per analogia richiama la rotazione della particella intorno al proprio asse (viene anche definito come momento angolare intrinseco).

Un ket rappresenta un vettore colonna e viene utilizzato solitamente per descrivere lo stato di un sistema:

$$|a\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Mentre un bra rappresenta la coniugata trasposta del vettore colonna ket:

$$\langle a| = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \end{pmatrix}$$

Il prodotto scalare tra i due vettori si indica con  $\langle\alpha|\beta\rangle$  in modo che il prodotto formi un **braket**.

Definendo due vettori:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

e associandoli rispettivamente agli stati  $|0\rangle$  e  $|1\rangle$ , essi formano una base *ortonormale*, cioè una base *ortogonale* di vettori aventi *norma 1*, nota come **base computazionale standard**.

Possiamo inoltre dare una definizione degli stati attraverso la forma matriciale (vettori colonne), ottenendo la seguente rappresentazione:

$$|0\rangle = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} |1\rangle = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

I due vettori appena introdotti corrispondono esattamente agli stati classici 0 e 1. A questo punto è bene specificare la principale differenza

con il bit classico: un qubit, oltre a potersi trovare in uno degli stati fondamentali, potrà trovarsi contemporaneamente anche in un'altra qualsiasi combinazione di entrambi gli stati base.

Se definiamo  $|\psi\rangle$  la seguente combinazione lineare:

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$$

dove  $\alpha$  e  $\beta$  rappresentano numeri complessi tali che valga:

$$|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$$

allora  $|\psi\rangle$  è un possibile stato del qubit la cui notazione algebrica equivalente sarà:

$$|\psi\rangle = \alpha \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \beta \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$$

Il che equivale a dire che  $|\psi\rangle$  si trova in una sovrapposizione di stati. Quando abbiamo a che fare con un bit classico possiamo sempre stabilire con assoluta certezza in quale dei due stati esso si trovi, nel caso di un qubit non possiamo determinare con altrettanta precisione il suo stato quantistico, ossia i valori esatti di  $\alpha$  e  $\beta$ .

La meccanica quantistica ci dice che soltanto attraverso l'effettiva misurazione del sistema otterremo un valore discreto del qubit, più precisamente si dice che lo stato collasserà nello stato  $|0\rangle$  con probabilità  $|\alpha|^2$  o in  $|1\rangle$  con probabilità  $|\beta|^2$ . Proprio per questa ragione, i due valori  $\alpha$  e  $\beta$  prendono il nome di **ampiezze di probabilità** (amplitudes).

Una prima semplice sovrapposizione è definita dallo stato:

$$\frac{1}{\sqrt{2}}|0\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}}|1\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)$$

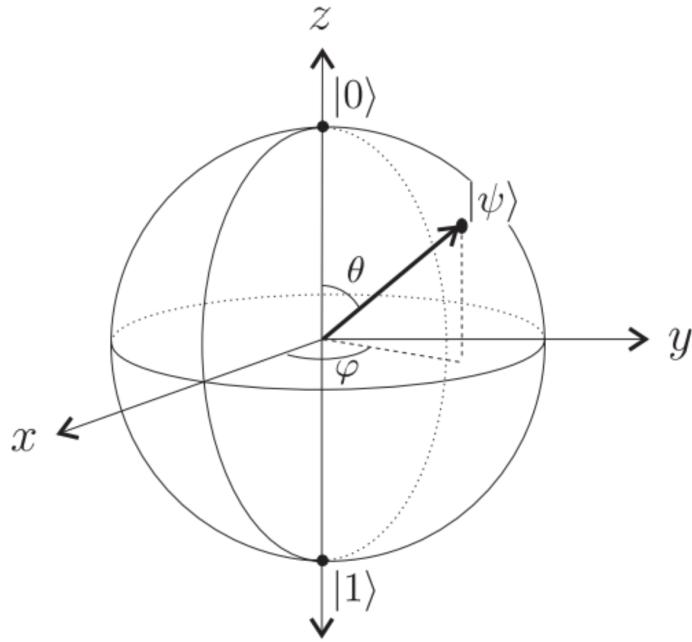
il quale ci tornerà utile in seguito.

Dunque per ora possiamo immaginare che fino al momento della sua effettiva misurazione, un qubit avrà una probabilità del 50% di trovarsi nello stato  $|0\rangle$  e un altro 50% di trovarsi in  $|1\rangle$ ; come se lanciando una moneta essa continuasse a girare su sé stessa fino al momento in cui la guardiamo e ne osserviamo il valore.

### 1.1.2 Rappresentazione geometrica di un qubit

Per ottenere una visualizzazione geometrica utile per comprendere meglio i diversi stati in cui un qubit può trovarsi, utilizziamo una sfera di raggio unitario la cosiddetta **Sfera di Bloch**, introdotta dal fisico Felix Bloch [6]. Gli stati del qubit verranno collocati in punti precisi della superficie della sfera, associando quindi ad ogni stato un punto. Lo stato  $|1\rangle$  verrà collocato nel polo sud, lo stato  $|0\rangle$  nel polo nord. I punti che giacciono sull'equatore avranno una probabilità del 50% di essere nello stato  $|0\rangle$  e 50% di essere nello stato  $|1\rangle$  così le altre locazioni indicheranno gli altri stati di sovrapposizioni quantistiche di  $|0\rangle$  e  $|1\rangle$ .

Come possiamo vedere nella figura 1.1, possiamo stabilire una corrispondenza biunivoca fra la rappresentazione generica dello stato di



**Figura 1.1:** Rappresentazione di una Sfera di Bloch

un qubit:

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$$

E la sua rappresentazione sulla sfera unitaria in  $\mathbb{R}^3$ :

$$|\psi\rangle = \cos\left(\frac{\theta}{2}\right)|0\rangle + e^{i\phi}\sin\left(\frac{\theta}{2}\right)|1\rangle$$

Dove  $\theta$  e  $\phi$  sono le coordinate sferiche del punto. Si può quindi scrivere

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + e^{i\phi}\beta|1\rangle$$

Dato che il vettore di stato ha norma 1:

$$\sqrt{|\alpha|^2 + |\beta|^2} = 1$$

si usa l'identità trigonometrica:

$$\sqrt{\sin^2 x + \cos^2 x} = 1$$

Per descrivere  $\alpha$  e  $\beta$  reali in termini della variabile  $\theta$ :

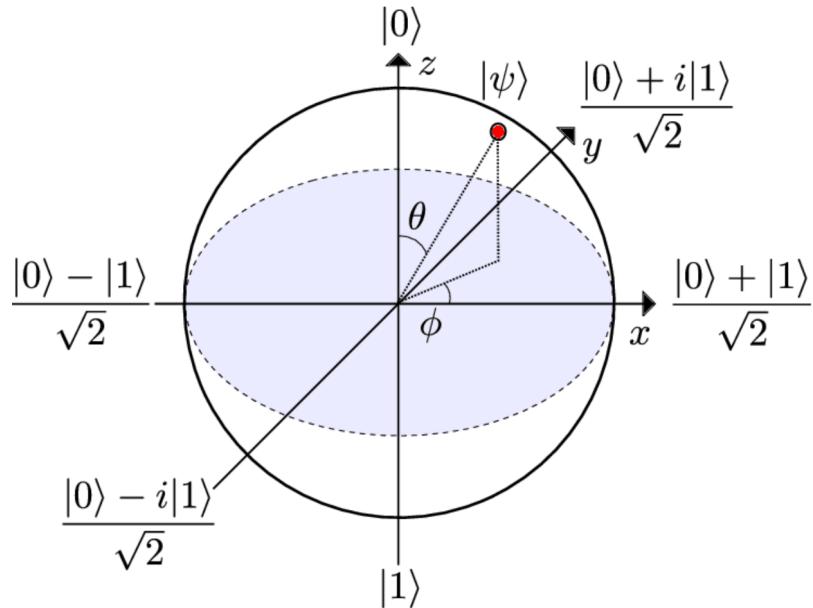
$$\alpha = \cos\left(\frac{\theta}{2}\right), \beta = \sin\left(\frac{\theta}{2}\right)$$

da questo lo stato di ogni qubit si può descrivere usando le due variabili  $\theta$  e  $\phi$ :

$$|\psi\rangle = \cos\left(\frac{\theta}{2}\right)|0\rangle + e^{i\phi}\sin\left(\frac{\theta}{2}\right)|1\rangle$$

Interpretando  $\theta$  e  $\phi$  come coordinate sferiche, si può tracciare qualsiasi stato del qubit sulla superficie della sfera di Bloch. In figura 1.2 vengono visualizzati i seguenti vettori di stato del qubit:

- $\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$  con  $\theta = 0$  e  $\phi = 0$  cioè lo stato  $|0\rangle$
- $\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$  con  $\theta = 180$  e  $\phi = 0$  cioè lo stato  $|1\rangle$
- $\begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{i}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$  con  $\theta = \frac{\pi}{2}$  e  $\phi = \frac{\pi}{2}$



**Figura 1.2:** Visualizzazione dei qubit

- $\begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$  con  $\theta = \frac{\pi}{2}$  e  $\phi = 0$  chiamato anche stato  $|+\rangle$
- $\begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{-i}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$  con  $\theta = \frac{\pi}{2}$  e  $\phi = \frac{3\pi}{2}$
- $\begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{-1}{\sqrt{2}} \\ \frac{-1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$  con  $\theta = \frac{3\pi}{2}$  e  $\phi = 0$  chiamato anche stato  $|-\rangle$

Dato che in input inizialmente i qubit hanno sempre stato  $|0\rangle$ , per poter operare sui qubit e ottenere degli stati differenti bisogna ruotare gli assi cardinali con le apposite *porte logiche quantistiche*.

## 1.2 Porte logiche quantistiche

Esattamente come nel modello di computazione classica utilizziamo delle porte logiche come l'*AND*, *OR* o il *NOT* per effettuare delle operazioni tra bit, nel modello quantistico avremo delle porte che si occuperanno di manipolare i qubit per ottenere un risultato. In particolare ogni gate quantistico deve rispettare due criteri fondamentali:

- **Reversibilità:** Un qubit a cui è stato applicato un cambiamento dello stato tramite l'utilizzo di una porta deve poter ritornare nello stato iniziale tramite l'applicazione della stessa porta all'output della prima.
- **Conservazione del vincolo di normalizzazione:** In questo modello, le porte logiche sono rappresentate da matrici unitarie. Una matrice quadrata  $U$  viene definita **unitaria** se vale  $UU^* = I$ , dove  $U^*$  è la matrice **trasposta** e  $I$  è la **matrice identità**.

Proprio come nel modello classico, abbiamo sia porte logiche che agiscono su un singolo qubit, che porte che agiscono su più qubit.

### 1.2.1 Porte Logiche a singolo qubit

Contrariamente a quanto accade per le porte classiche, in ambito quantistico le porte a singolo bit non si limitano al **NOT**. Infatti abbiamo in totale quattro porte: **porta X**, **porta Y**, **porta Z** e **porta di Hadamard**.

Le porte X, Y e Z prendono il nome di *Porte di Pauli* e corrispondono a delle rotazioni rispettivamente sull'asse x, y e z della sfera di Bloch.

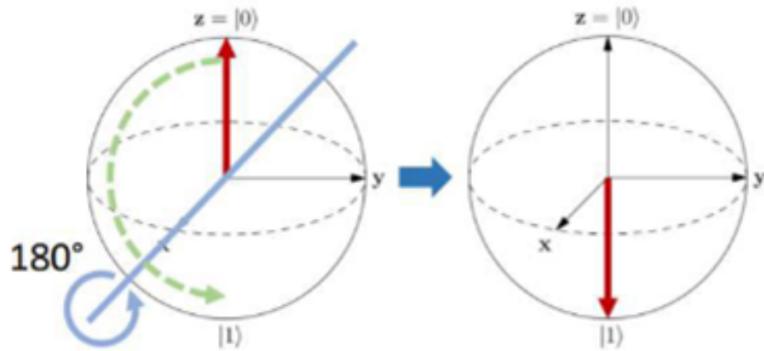
### Porta X

Analoga alla porta NOT classica, la porta X svolge la stessa operazione del NOT classico invertendo lo stato del qubit nel caso sia uno degli stati base. La differenza con la porta classica sta nel fatto che il NOT nel modello quantistico si dovrà occupare anche di gestire degli stati sovrapposti che sono caratterizzati dai coefficienti  $\alpha$  e  $\beta$  del qubit. Immaginando di rappresentare in forma vettoriale il qubit, e definendo la matrice corrispondente al NOT quantistico come:

$$X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

è facilmente verificabile che applicando tale porta a un qubit nella forma  $\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$  otterremo, seguendo la notazione vettoriale:

$$X \begin{bmatrix} \alpha \\ \beta \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \beta \\ \alpha \end{bmatrix}$$



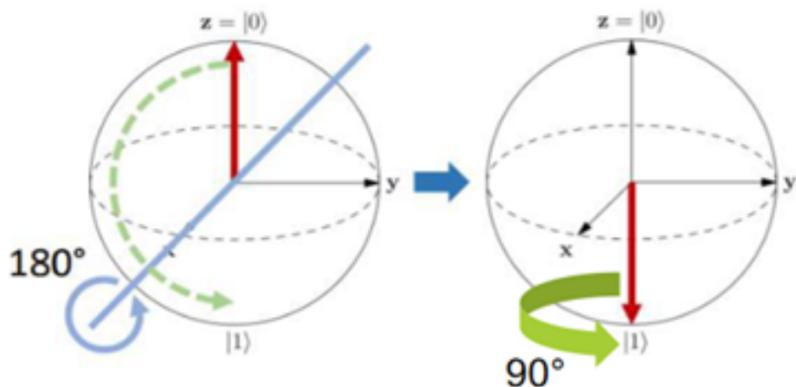
**Figura 1.3:** Visualizzazione dell'applicazione della Porta  $X$

### Porta Y

La porta Y è rappresentata dalla seguente matrice:

$$Y = \begin{bmatrix} 0 & -i \\ -i & 0 \end{bmatrix}$$

che mappa la componente  $|0\rangle$  in  $i|1\rangle$  e la componente  $|1\rangle$  in  $-i|0\rangle$ .



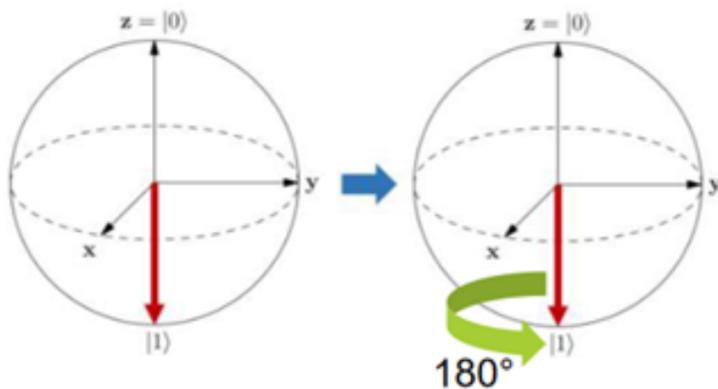
**Figura 1.4:** Visualizzazione dell'applicazione della Porta  $Y$

### Porta Z

La porta Z è rappresentata dalla seguente matrice:

$$Z = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$$

che cambia il segno esclusivamente alla componente nello stato  $|1\rangle$ .



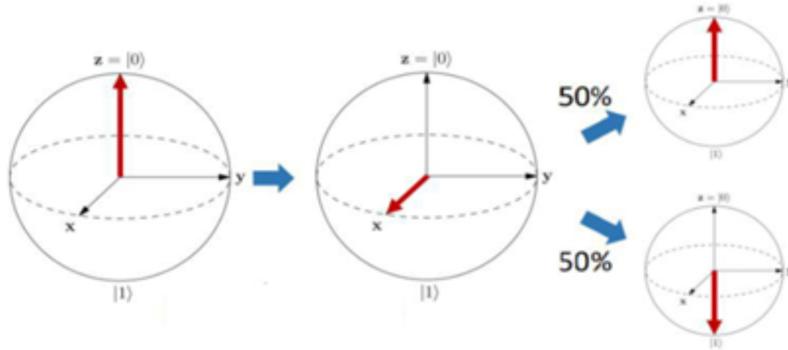
**Figura 1.5:** Visualizzazione dell'applicazione della Porta Z

### Porta di Hadamard

La porta di Hadamard è rappresentata dalla seguente matrice:

$$H = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$$

che si occupa di trasformare uno stato base in una sovrapposizione di tale stato che si trovi con il 50% di probabilità in uno dei due stati fondamentali.



**Figura 1.6:** Visualizzazione dell'applicazione della Porta di Hadamard

### 1.2.2 Porte logiche a qubit multipli

Proprio come nel modello di computazione classico, anche in questo modello siamo interessati ad avere un insieme di gate capaci di realizzare tutte le operazioni del modello classico. Nel caso del modello quantistico, per ottenere tale risultato, si affiancano le porte a singolo qubit con un operatore chiamato **CNOT o NOT Controllato**.

Il CNOT, che corrisponde allo XOR del modello classico, è dotato di due qubit in ingresso, rispettivamente definiti *controllo* e *bersaglio* (o *target*). Dunque nel caso il qubit controllo si trovi nello stato zero allora il target viene lasciato inalterato, al contrario, se il qubit controllo è nello stato uno, allora il target viene invertito. Tale trasformazione può essere scritta come:

$$|A, B\rangle \mapsto |A, B \oplus A\rangle$$

Il gate è rappresentato dalla seguente matrice:

$$CNOT = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Dove effettivamente possiamo notare come gli ultimi due stati vengano rispettivamente invertiti e prendendo in esempio un sistema composto da due qubit, il CNOT eseguirà operazioni mostrate in tabella 1.1:

Input		Output	
Controllo	Target	Controllo	Target
$ 0\rangle$	$ 0\rangle$	$ 0\rangle$	$ 0\rangle$
$ 0\rangle$	$ 1\rangle$	$ 0\rangle$	$ 1\rangle$
$ 1\rangle$	$ 0\rangle$	$ 1\rangle$	$ 1\rangle$
$ 1\rangle$	$ 1\rangle$	$ 1\rangle$	$ 0\rangle$

**Tabella 1.1:** Insieme delle possibili operazioni del gate CNOT

Una delle proprietà fondamentali delle porte quantistiche, in particolare del CNOT e di tutte le porte viste a singolo qubit, è quella di essere invertibili, infatti a differenza delle porte classiche XOR e NAND generalmente irreversibili, permettono di ottenere l'input avendo a disposizione il valore di output. Combinando opportunamente CNOT e porte a singolo qubit, otteniamo l'insieme dei gate necessari per definire un insieme universale, capace dunque di inglobare le operazioni sufficienti alla rappresentazione di tutte le porte logiche quantistiche e quindi l'universalità delle operazioni quantistiche.

## 1.3 Misurazione di un sistema di qubit

Fin'ora abbiamo parlato di come vengono effettuate le operazioni sui qubit, tralasciando il modo in cui alla fine della computazione le informazioni sono raccolte. Immaginiamo che una particella sia dotata di un numero finito possibile di stati base e che tale particella li possieda tutti contemporaneamente fin quando non avviene l'evento della misurazione che farà ottenere uno degli stati base con probabilità uguale al quadrato del coefficiente associato a tale stato.

Nel nostro caso dato un qubit  $|\phi\rangle$  generico, il risultato di questa misurazione ci restituisce 0 con probabilità  $|\alpha|^2$  e 1 con probabilità  $|\beta|^2$ .

Il problema in questo caso è che la misurazione disturba il qubit, lasciandolo nello stato  $|0\rangle$  se il risultato della misurazione è 0, e nello stato  $|1\rangle$  se il risultato della misurazione è 1.

In un circuito quantistico, a differenza della controparte classica, dopo la misurazione di un qubit esso viene scartato in quanto il suo stato essendo collassato, non è più valido.

Altra differenza con la controparte classica è la predicitività, ovvero che se l'esperimento effettuato venisse ripetuto rispettando le condizioni, ci aspettiamo esattamente lo stesso risultato cosa che in ambito quantistico risulta incerta perché coadiuvata dal coefficiente associato allo stato.

## 1.4 Registri quantistici

Fin'ora abbiamo visto come rappresentare un solo qubit, per rappresentare un sistema a più qubit si utilizza un **registro quantistico**, che di fatto indica in che modo i qubit sono collegati tra loro. Per rappresentare questi registri si usa il **prodotto tensore**  $\otimes$ , un operatore che combina spazi vettoriali di una certa dimensione per generarne dei più grandi, infatti:  $\otimes : \mathbb{C}^k \times \mathbb{C}^m \rightarrow \mathbb{C}^{km}$  quindi lo spazio totale di un registro quantistico sarà  $\mathbb{C}^{2 \cdot \dots \cdot 2} = \mathbb{C}^{2^n}$ .

Formalmente si definisce un registro quantistico, secondo il quarto postulato della meccanica quantistica<sup>2</sup>, come:

$$|i_1\rangle \otimes |i_2\rangle \otimes \dots |i_n\rangle$$

dove  $i = 0, 1$  e  $n$  è il numero di qubit e per convenienze possiamo rappresentare questo vettore semplicemente come  $|i_1 i_2 \dots i_n\rangle$ . Consideriamo un semplice sistema a due qubit, dove il primo è  $|\psi\rangle = \alpha_0|0\rangle + \beta_0|1\rangle$  mentre il secondo  $|\theta\rangle = \alpha_1|0\rangle + \beta_1|1\rangle$ . Lo stato totale sarà una sovrapposizione dalla forma:

$$|\psi\rangle \otimes |\phi\rangle = \alpha_0\beta_0|00\rangle + \alpha_0\beta_1|01\rangle + \alpha_1\beta_0|10\rangle + \alpha_1\beta_1|11\rangle$$

Analogamente al singolo qubit dove il risultato della misurazione ci restituisce 0 con probabilità  $|\alpha|^2$  e 1 con probabilità  $|\beta|^2$ . In un sistema

---

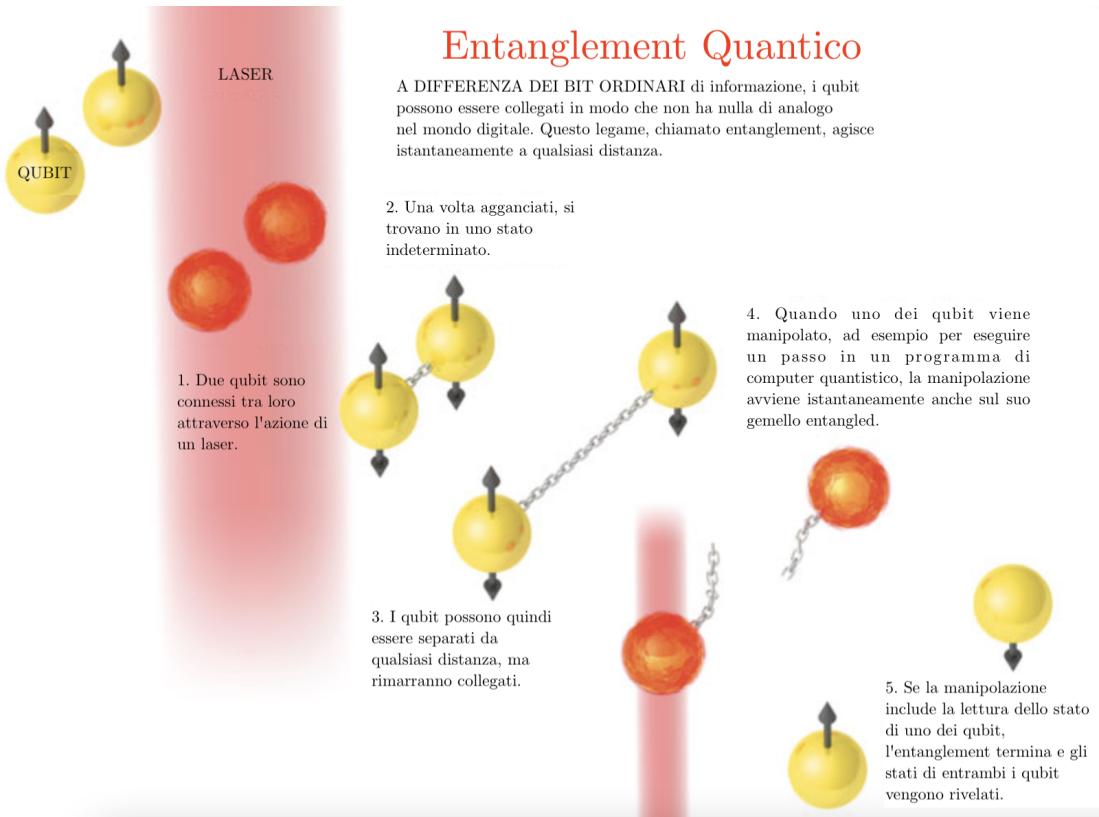
<sup>2</sup>Lo spazio degli stati di un sistema fisico composto è il prodotto tensore degli spazi degli stati dei sistemi fisici componenti. Se il sistema è composto da  $n$  sottosistemi e il componente  $i$ -esimo si trova nello stato  $|\phi_i\rangle$  allora lo stato del sistema totale è  $|\phi_1\rangle \otimes |\phi_2\rangle \otimes \dots |\phi_n\rangle$

di  $n$  qubit possiamo anche misurare solo un sottoinsieme degli  $n$  qubit. Ad esempio lo stato risulterà in  $|00\rangle$  con probabilità  $|\alpha_{01}|^2$ , in  $|01\rangle$  con probabilità  $|\alpha_0\beta_1|^2$  e così via. Inoltre se volessimo sapere la probabilità di ottenere 0 al primo bit basta sommare le probabilità di  $|00\rangle$  e  $|01\rangle$  cioè  $|\alpha_{01}|^2 + |\alpha_0\beta_1|^2$ .

## 1.5 Entanglement

Dopo aver visto i registri quantistici una ulteriore proprietà legata ai possibili stati in cui può trovarsi il sistema è l'*entanglement*, proprietà che non possiamo ritrovare in nessun oggetto della fisica classica. Questi stati chiamati entangled rappresentano quelle possibili configurazioni di  $n$  qubit componenti che non hanno un proprio stato ben definito ma solamente la loro combinazione ne rappresenta uno concreto. Più semplicemente uno stato entangled non può essere descritto come prodotto tensore degli stati dei singoli componenti. Gli stati entangled si comportano come se fossero strettamente connessi l'uno all'altro indipendentemente dalla distanza fisica che li separa, in modo che una misurazione o un'operazione di uno dei due stati di una coppia entangled fornisce simultaneamente informazioni sulla coppia. Un esempio per spiegare questa proprietà è dato dallo stato  $|00\rangle + |11\rangle$  che non può essere fattorizzato nel prodotto tensore di due qubit indipendenti, in quanto non esistono dei coefficienti  $\alpha_1\alpha_2\beta_1\beta_2$  tali per cui valga:

$$|00\rangle + |11\rangle = (\alpha_1|0\rangle + \beta_1|1\rangle) \otimes (\alpha_2|0\rangle + \beta_2|1\rangle)$$



**Figura 1.7:** Visualizzazione degli effetti dell'entanglement

L'entanglement è alla base della risoluzione di alcuni di quei problemi informatici non riproducibili tramite informatica classica, grazie alla sua intrinseca proprietà, non esistente nella fisica classica, che dà possibilità di ottenere un aumento esponenziale nella capacità di calcolo.

## 1.6 Realizzazione di un computer quantistico

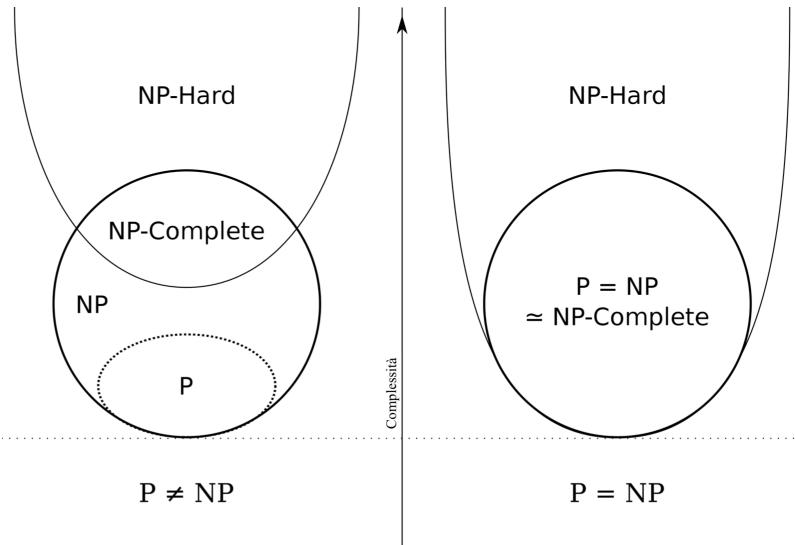
Definiamo un computer quantistico come un calcolatore che segue il modello di computazione quantistico, sfruttando i dettami della fisica quantistica per eseguire dei calcoli che in alcuni casi risultano essere impossibili da realizzare in un calcolatore classico.

### 1.6.1 Classi di complessità

Prima di proseguire con l'introduzione delle componenti di un computer quantistico è bene tenere a mente le classi di complessità che non sono altro un insieme di problemi di una determinata complessità. I problemi vengono eseguiti su una macchina di Turing per individuarne la particolare classe di complessità in cui rientrano. Le due classi più importanti sono **P** e **NP**.

- La classe **P** è l'insieme dei problemi di decisione che possono essere risolti da una macchina di Turing deterministica in tempo polinomiale.
- La classe **NP** è l'insieme dei problemi di decisione che possono essere risolti da una macchina di Turing non deterministica in tempo polinomiale. Inoltre nella classe NP è composta anche dalle classi NP-Complete e NP-Hard.

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1



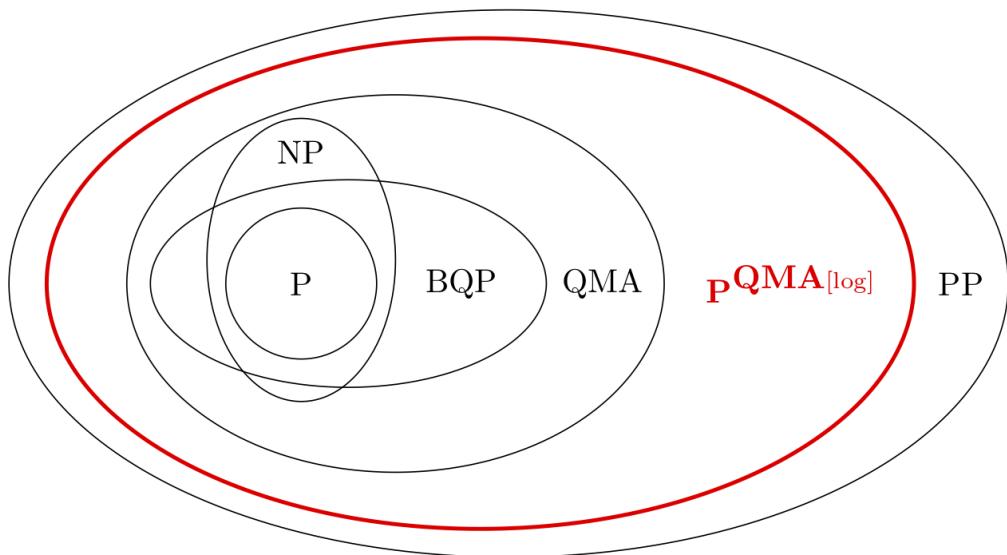
**Figura 1.8:** Le classi di complessità per  $P = NP$  e  $P \neq NP$

- La classe **NP-Complete** è l’insieme dei problemi più difficili nella classe NP nel senso che, se si trovasse un algoritmo in grado di risolvere ”velocemente” (in tempo polinomiale) un qualsiasi problema NP-completo, allora si potrebbe usarlo per risolvere ”velocemente” ogni problema in NP.
- In teoria della complessità, i problemi NP-difficili o NP-ardui sono una classe di problemi che può essere definita informalmente come la classe dei problemi almeno difficili come i più difficili problemi delle classi di complessità P e NP.

Gli informatici *Bernstein* e *Vazirani* nel 1997 definirono una nuova classe di complessità chiamata **BQP** [5] (*Bounded-error Quantum Polynomial time*) che è la classe di complessità dei problemi decisionali

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

che possono essere risolti con un errore bilaterale su una macchina di Turing quantistica in tempo polinomiale. In breve, tutti i problemi decisionali che i computer quantistici possono risolvere in maniera veloce. Inoltre, è stato dimostrato che  $P \in BPQ$  e quindi è semplice dedurre che i computer quantistici possono riolvere tutti i problemi che i computer classici possono risolvere.



**Figura 1.9:** La classe di complessità  $BQP$  rispetto a quelle classiche

### 1.6.2 Macchina di Turing Quantistica

La **Macchina di Turing Quantistica (QTM)** è stata descritta per la prima volta da Deutsch [8]. L'idea di base è abbastanza semplice, un QTM è più o meno una Macchina di Turing probabilistica (PTM) con ampiezze di transizione complesse anzichè probabilità reali. A

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

sua volta una Macchina di Turing Probabilistica (PTM) è identica a una normale Macchina di Turing tranne per il fatto che ad ogni configurazione della macchina ( $q_i S_j$ ) c'è un insieme finito di regole di transizione (ognuna con una probabilità associata) che si applicano e che una scelta casuale determina quale regola applicare. Fissiamo una soglia di probabilità maggiore delle quote pari (diciamo, 75%) e diciamo che una PTM specifica calcola  $f(x)$  sull'input  $x$  se e solo se si ferma con  $f(x)$  come output con probabilità maggiore del 75%.

### **1.6.3 Condizioni per la realizzazione**

Per la realizzazione di un computer quantistico nel 2000 sono stati stilati dal fisico teorico Di Vincenzo i **criteri di DiVincenzo** [1] che consistono in sette condizioni necessarie per costruire un computer seguendo il modello quantistico, le prime cinque sono necessarie per il calcolo quantistico e sono:

1. Il sistema deve essere *scalabile*, con qubit ben caratterizzati;
2. Deve essere possibile preparare uno *stato iniziale generico*, ad esempio  $|0000\rangle$ . Diversamente, sarà impossibile introdurre dati nel computer;
3. I *tempi di de-coerenza* devono essere abbastanza lunghi, per poter realizzare un numero sufficiente di operazioni sfruttando la correlazione quantistica;

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

4. Occorre un *insieme universale di porte quantistiche*, ovverosia si deve poter costruire una varietà sufficiente di porte quantistiche per permettere qualsiasi operazione logica;
5. Si deve disporre di un modo per misurare lo stato dei qubit, senza il quale sarebbe impossibile estrarre l'informazione processata dal computer;

Le restanti due servono per la comunicazione quantistica e sono:

6. Deve esserci un sistema per *convertire i qubit immagazzinati* in qubit messaggeri, ovvero deve esistere un sistema per trasmettere informazioni;
7. La capacità di *trasmettere fedelmente* qubit tra le varie locazioni specificate, per la medesima ragione del punto precedente.

Negli ultimi anni si stanno sperimentando vari modi per la realizzazione dei computer quantistici come:

- Superconduttori
- Ioni intrappolati di un atomo o di una molecola
- Risonanza magnetica nucleare
- Quantum annealing o ricottura quantistica
- Silicium quantum dot

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

	Atomi		Elettroni				Fotoni
Tecnologie Qubit	Ioni intrappolati	Atomi freddi	Superconduttori	Silicio (+quantum dot)	Impurità del diamante (Centro NV)	Fermione di Majorana (topologico)	Fotoni
<b>Dominio Applicativo</b>	metrologia, informatica, comunicazione (ripetitore, accoppiamento dei fotoni)	metrologia, informatica, comunicazione (accoppiamento dei fotoni)	metrologia, informatica	metrologia, informatica	metrologia, comunicazione, informatica	informatica	metrologia, comunicazione, informatica
<b>Natura dei qubit</b>	ioni intrappolati elettromagneticamente	atomi intrappolati da pinzette laser	anello/circuito superconduttore	elettroni intrappolati in un semiconduttore	elettroni da una cavità di diamante vicino a un atomo di azoto atomo di azoto	quasi-particelle, coppie di anyon, in nanofili superconduttori	fotoni circolanti in guide d'onda
<b>Stati quantistici di qubit</b>	livello energetico della trappola intrappolata	livello energetico dello ione intrappolato	3 tipi: qubit di fase, qubit di carica carico alias transmon (livello attuale) e flusso (direzione della corrente)	spin dell'elettrone	livello energetico del elettroni dell'N	senso di anyon	1-proprietà del fotone (polarità o altro)

**Figura 1.10:** Approcci per la realizzazione di qubit

Tra tutti i più utilizzati dai produttori come IBM, Google, Rigetti sono:

**Ioni intrappolati di un atomo** In questa tipologia di approccio, vengono costruite delle cosiddette *ion trap* o trappole di ioni. Il loro scopo è trattenere all'interno degli ioni, come ad esempio un atomo di calcio che tramite l'utilizzo di un raggio laser è stato privato di uno dei due elettroni più esterni. Un chip costruito con questo approccio dei qubit è molto simile ai chip di cui sono composte le CPU classiche: si tratta infatti di un chip composto di oro su cui sono presenti gli ioni di calcio e al di sopra di essi, circa ad una distanza pari al diametro di un capelli, è presente un sottile strato di oro che alternando appositamente il suo campo magnetico, riesce a tenere gli ioni nella loro posizione ed evitare

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

che fuoriescano (da qui si capisce il termine ion trap).

Come è possibile trattare questi ioni come qubit? Innanzitutto, gli ioni naturalmente seguono i principi della meccanica quantistica, ed è possibile ottenere i due stati base di un qubit tramite l'utilizzo dello spin, presente in ogni atomo, che rappresenta una intrinseca forma di momento angolare di una particella elementare. Possiamo immaginare lo spin dell'elettrone del nostro atomo di calcio come un magnete: il nord può puntare verso l'alto, ottenendo un qubit in uno stato  $|1\rangle$  che in questo caso corrisponde a  $|\uparrow\rangle$ , oppure verso il basso, ottenendo uno stato  $|0\rangle$  corrispondente a  $|\downarrow\rangle$ . Per passare fra lo stato  $|\uparrow\rangle$  e  $|\downarrow\rangle$ , basta utilizzare delle microonde che hanno l'effetto di ruotare lo spin dell'elettrone. È possibile quindi ruotare e fermarsi in un qualsiasi stato compreso fra i due spin, ottenendo quella che abbiamo in precedenza chiamato superposizione.

**Superconduttori** L'approccio che utilizza i superconduttori per costruire i qubit viene utilizzato ad esempio nei computer quantistici di Google o IBM. Proprio con questo metodo di costruzione, nel 2016 Google ha annunciato di aver raggiunto la Quantum Supremacy [18], cioè è stato risolto un problema che nessun calcolatore classico potrebbe risolvere in un ragionevole lasso di tempo, utilizzando un computer quantistico a 56 qubit, prodotti con questo approccio. Un superconduttore è un particolare materiale che raffreddato ad una temperatura molto vicina allo zero assoluto (0K oppure -273.15C) annulla la sua resistività elettrica

## 1.6. REALIZZAZIONE DI UN COMPUTER QUANTISTICO Cap.1

completamente e grazie a queste particolari caratteristiche risulta adatto per essere utilizzato come qubit.

# Capitolo 2

# Blockchain

Alla base della più moderna forma di commercio, incentrata sulle criptovalute, troviamo una delle forme di commercio più antica mai messa agli atti. Infatti, il viaggio all'interno della Blockchain e le criptovalute ha inizio nel 1400 d.C. in una piccola isola della Micronesia, l'isola di Yap.

## 2.1 La storia della Blockchain

L'evoluzione della blockchain può essere riassunta nei seguenti passaggi principali mostrati nella tabella temporale 2.1.

Nel 1982, il crittografo David Chaum ha proposto per la prima volta un protocollo simile alla blockchain nella sua tesi del 1982 *"Computer e sistemi creati, mantenuti e resi attendibili da gruppi di individui reciprocamente sospettosi"* [16], da qui in poi li definiamo **Sistemi di Chaum**. Siamo così di fronte alla prima idea di tecnologia blockchain.

1400	• Isola di Yap
1982	• Sistemi di Chaum
1991	• Timestamp
1992	• Alberi di Merkle
2005	• Bitgold
2008	• Bitcoin

**Tabella 2.1:** *Evoluzione della Blockchain*

### 2.1.1 Introduzione ai Sistemi di Chaum

Probabilmente, molti degli elementi delle blockchain odierne sono contenuti nel sistema di caveau di David Chaum del 1979, descritto nella sua tesi di laurea del 1982 a Berkeley. Chaum descrive la progettazione di un sistema informatico distribuito che può essere creato, mantenuto e reso attendibile da gruppi di individui reciprocamente sospettosi.

Si tratta di un sistema contenente record in grado di maneggiare la sicurezza e la privacy dei singoli individui tramite sicurezza fisica. Gli elementi costitutivi di questo sistema includono "caveau" fisici (sicuri), primitive crittografiche (crittografia simmetrica e asimmetrica, funzioni hash crittografiche e firme digitali), e una nuova primitiva introdotta da Chaum.

### 2.1.2 Timestamp

Un ulteriore lavoro su una catena di blocchi protetta da crittografia è stata descritta nel 1991 da Stuart Haber e W. Scott Stornetta [9]. Essi

volevano implementare un sistema in cui i timestamp dei documenti non potessero essere manomessi, oggi considerata la prima applicazione della blockchain.

L'utilizzo del timestamp richiede il superamento di due problematiche:

- I dati DEVONO essere contrassegnati con l'ora esatta
- Il calendario DEVE essere immutabile

I due, idearono una soluzione a queste problematiche definita "naive", la quale consisteva nell'utilizzo di una *cassetta di sicurezza digitale*. Ogni volta che un cliente ha un documento da marcare temporalmente, lo trasmette a un servizio di marcatura temporale (TSS). Il servizio registra la data e l'ora di ricezione del documento e ne conserva una copia. Se l'integrità del documento del cliente viene messa in discussione, viene confrontata con la copia conservata dal TSS. Se le due copie sono identiche, è la prova che il documento non è stato manomesso dopo la data riportata nei registri del TSS.

Questa procedura soddisfa di fatto il requisito centrale per la marcatura temporale di un documento digitale. Tuttavia, questo approccio solleva diverse preoccupazioni:

**Privacy** Questo metodo compromette la privacy del documento in due modi: una terza parte potrebbe origliare mentre il documento viene trasmesso e, dopo la trasmissione, il documento è a disposizione del TSS stesso. Il cliente deve quindi preoccuparsi

non solo della sicurezza dei documenti che tiene sotto il suo direttorio controllo, ma anche della sicurezza dei suoi documenti presso il TSS.

**Larghezza di banda e archiviazione** Sia il tempo necessario per inviare un documento per la marcatura temporale che la quantità di memoria richiesta al TSS dipendono dalla lunghezza del documento da marcare. Pertanto, il tempo e la spesa necessari per la marcatura temporale di un documento di grandi dimensioni potrebbero essere proibitivi.

**Incompetenza** La copia del documento inviata al TSS potrebbe essere danneggiata durante la trasmissione al TSS, potrebbe essere marcata in modo errato quando arriva al TSS, oppure potrebbe essere danneggiata o persa del tutto in qualsiasi momento mentre è conservata presso il TSS. Ognuno di questi eventi invaliderebbe la richiesta di marcatura temporale del cliente.

**Fiducia** Il problema fondamentale rimane: nulla in questo schema impedisce al TSS di accordarsi con un cliente per affermare di aver apposto la data e l'ora su un documento diverso da quello reale.

Per risolvere queste criticità, Haber e Stornetta, formularono una soluzione: proposero di sottoporre il documento ad un algoritmo di hashing crittografico, ottenendo così un ID univoco ed immutabile del documento. Semplicemente, anzichè trasmettere al TSS il documento

$x$ , viene trasmesso il suo valore  $hash(x) = y$ . Per quanto riguarda l'autenticazione, il timestamp di  $y$  sarà valido quanto il timestamp di  $x$ . Inoltre, questa soluzione riduce drasticamente il problema della larghezza di banda e dell'archiviazione e in più risolve anche il problema della privacy in quanto non viene trasmesso il documento in toto. A seconda degli obiettivi di progettazione, potrebbe essere una singola funzione di hash comune o una per ogni singola utenza.

A ciò si abbinava la firma digitale, utilizzata per identificare in modo univoco il firmatario. Controllando la firma, al client viene garantito che il TSS abbia elaborato la richiesta, che l'hash sia stato ricevuto correttamente e che l'ora inclusa sia corretta. Questo risolve il problema dell'incompetenza da parte del TSS.

Nella figura 2.1 è riportata una sequenza d'esempio in cui abbiamo una catena di blocchi connessi da un valore hash.

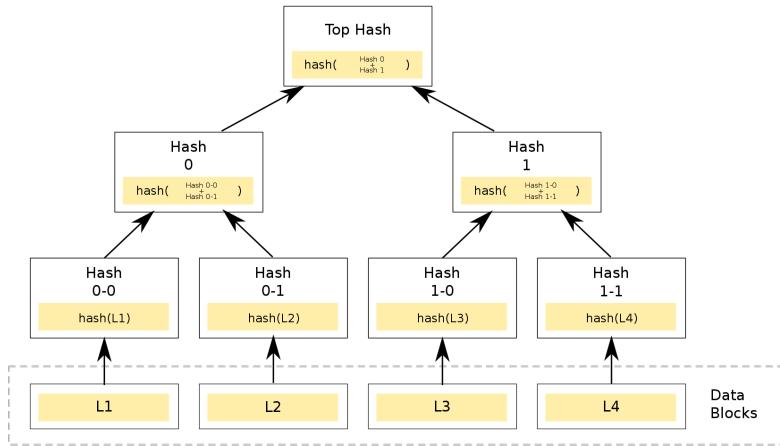


**Figura 2.1:** Sequenza di blocchi

In questa sequenza di blocchi, ogni documento digitale è modificato dai client in diversi istanti di tempo e la catena mantiene un elenco di valori di timestamp relativi agli eventi accaduti sequenzialmente. I valori di timestamp non sono modificabili e in caso di controversie ogni modifica apportata al documento può essere consultata.

### 2.1.3 Alberi di Merkle

Dave Bayer, contribuì ad integrare la struttura per la marcatura temporale di Haber e Stornetta, con la realizzazione dei Merkle Tree (Alberi di Merkle) [3], offrendo l'opportunità di raccogliere più documenti in un singolo blocco (Figura 2.2). Tali alberi ricevono il nome da Ralph Merkle e in essi i nodi foglia sono contrassegnati da un blocco dati, mentre i nodi non-foglia dall'hash crittografico delle etichette dei loro nodi figlio. Detti anche Alberi di hash, mostrano una versione più generica di liste e catene hash e consentono una verifica sicura ed efficace del contenuto di grandi strutture dati.



**Figura 2.2:** Esempio di albero di Merkle

Nella figura 2.2 possiamo vedere come i valori hash dei blocchi sono definiti "foglie", mentre i valori hash dei loro figli sono detti "nodi". Gli alberi di Merkle vengono utilizzati per rilevare incongruenze tra le repliche e per ridurre al minimo la quantità di dati.

### 2.1.4 Bit gold

Nel 2005, si ha avuto il primo tentativo di moneta decentralizzata grazie all'informatico Nick Szabo, il quale ha proposto una nuova valuta basata sulla blockchain: **Bit gold** [17]. Moneta che però non ha riscosso molto successo, ma nonostante ciò il 2005 rappresenta un anno cruciale nel contesto blockchain.

La proposta dell'informatico si basa sul calcolo di una stringa di bit a partire da una stringa di bit di sfida, utilizzando funzioni chiamate in vario modo *"client puzzle function"*, *"proof of work function"* o *"secure benchmark function"*. La stringa di bit risultante è la proof of work.

Ecco le fasi principali del sistema bit gold che Szabo ha definito:

1. Viene creata una stringa pubblica di bit, la "stringa di sfida" (**vedi passo 5**).
2. Alice sul suo computer genera la stringa di proof of work dai bit di sfida utilizzando una funzione di benchmark.
3. La proof of work viene registrata in modo sicuro con un timestamp. Questo dovrebbe funzionare in modo distribuito, con diversi servizi di timestamp in modo che non sia necessario affidarsi a un particolare servizio di timestamp.
4. Alice aggiunge la stringa di sfida e la stringa di proof of work con timestamp a un registro di proprietà distribuito per il bit gold. Anche in questo caso, non si fa affidamento su un singolo server per il corretto funzionamento del registro.

5. L'ultima stringa creata di bit gold fornisce i bit di sfida per la stringa creata successivamente.
6. Per verificare che Alice sia la proprietaria di una particolare stringa di bit gold, Bob controlla la catena di titoli non falsificabile nel registro dei titoli di bit gold.
7. Per verificare il valore di una stringa di bit gold, Bob controlla e verifica i bit di sfida, la stringa di proof of work e il timestamp.

Si noti che il controllo di Alice sul suo bit gold non dipende dal suo solo possesso dei bit, ma piuttosto dalla sua posizione di leader nella catena di titoli non falsificabile (catena di firme digitali) nel registro dei titoli.

Tutto questo può essere automatizzato da un software. I limiti principali alla sicurezza dello schema sono la capacità di distribuire la fiducia nelle fasi (3) e (4) e il problema dell'architettura della macchina, che verrà discusso di seguito.

Hal Finney ha implementato una variante di bit gold chiamata **RPOW (Reusable Proofs of Work)**. Si basa sulla pubblicazione del codice informatico della "zecca", che viene eseguito su un computer remoto a prova di manomissione. L'acquirente di bit gold può quindi utilizzare l'attestazione remota, che Finney chiama tecnica del server trasparente, per verificare che un determinato numero di cicli sia stato effettivamente eseguito.

Il problema principale di tutti questi schemi è che gli schemi di proof of work dipendono dall'architettura del computer, non solo da

una matematica astratta basata su un "ciclo di calcolo" astratto. (Pertanto, potrebbe essere possibile essere un produttore a bassissimo costo (di diversi ordini di grandezza) e inondare il mercato di bit gold. Tuttavia, dal momento che il bit gold è marcato a tempo, il tempo creato e la difficoltà matematica del lavoro possono essere dimostrati automaticamente. Da ciò si può solitamente dedurre il costo di produzione in quel periodo.

A differenza dell'oro fisico, ma come nel caso degli oggetti da collezione, una grande disponibilità in un determinato periodo di tempo farà scendere il valore di questi particolari oggetti. Da questo punto di vista, il "bit gold" si comporta più come gli oggetti da collezione che come l'oro.

Pertanto, il bit gold non sarà fungibile in base a una semplice funzione, ad esempio, della lunghezza della stringa. Per creare unità fungibili, i commercianti dovranno invece combinare unità di valore diverso.

### 2.1.5 Bitcoin

Bitcoin nasce ufficialmente agli inizi del 2009 con la creazione del "blocco genesi", ma se ne inizia a parlare nel 2008 a seguito della pubblicazione di un paper scientifico intitolato "*Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System*" [13].

Il **libro bianco o "whitepaper" di Bitcoin** fu pubblicato in un articolo scientifico tramite Cryptography Mailing List nel mese di **ottobre del 2018**. Essendo pubblicato in modo anonimo sotto lo

## Bitcoin Genesis Block

### Raw Hex Version

00000000	01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	.....
00000010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	.....
00000020	00 00 00 00 3B A3 ED FD 7A 7B 12 B2 7A C7 2C 3E	....;fíýz{.^zG,>
00000030	67 76 8F 61 7F C8 1B C3 88 8A 51 32 3A 9F B8 AA	gv.a.È.Ã^ŠQ2:Ý,a
00000040	4B 1E 5E 4A 29 AB 5F 49 FF FF 00 1D 1D AC 2B 7C	K.^J)*_Iÿÿ...+
00000050	01 01 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	.....
00000060	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	.....
00000070	00 00 00 00 00 00 FF FF FF FF 4D 04 FF FF 00 1D	.....ÿÿÿM.ÿy..
00000080	01 04 45 54 68 65 20 54 69 6D 65 73 20 30 33 2F	..EThe Times 03/
00000090	4A 61 6E 2F 32 30 30 39 20 43 68 61 6E 63 65 6C	Jan/2009 Chancel
000000A0	6C 6F 72 20 6F 6E 20 62 72 69 6E 6B 20 6F 66 20	lor on brink of
000000B0	73 65 63 6F 6E 64 20 62 61 69 6C 6F 75 74 20 66	second bailout f
000000C0	6F 72 20 62 61 6E 6B 73 FF FF FF FF 01 00 F2 05	or banksÿÿÿ..ð.
000000D0	2A 01 00 00 00 43 41 04 67 8A FD B0 FE 55 48 27	*....CA.gŠÿºþUH'
000000E0	19 67 F1 A6 71 30 B7 10 5C D6 A8 28 E0 39 09 A6	.gñ;q0..\"(a9.
000000F0	79 62 E0 EA 1F 61 DE B6 49 F6 BC 3F 4C EF 38 C4	ybaë.ab7Iö4ZLi8Ä
00000100	F3 55 04 E5 1E C1 12 DE 5C 38 4D F7 BA 0B 8D 57	6U.å.Á.þ\8M+q..W
00000110	8A 4C 70 2B 6B F1 1D 5F AC 00 00 00 00	ŠLp+kñ._-....

**Figura 2.3:** Messaggio di Satoshi Nakamoto incorporato nella coinbase del primo blocco

pseudonimo Satoshi Nakamoto genera ancora più mistero e confusione. Così tanto che ancora oggi si cerca un vero nome dietro quel soprannome. Ad oggi si pensa che dietro lo pseudonimo di Satoshi Nakamoto ci sia Elon Musk, fondatore di Tesla.

*Prima di iniziare è bene fare una precisazione: bitcoin con la b minuscola è la moneta digitale, Bitcoin con la b maiuscola è il protocollo che la governa.*

L'obiettivo di Satoshi era quello di creare un sistema di pagamento tramite una versione puramente peer-to-peer di denaro elettronico che permetterebbe di effettuare pagamenti online da un'entità ad un'altra

senza passare tramite un'istituzione finanziaria centrale. I nodi peer-to-peer, che costituiscono la rete, non formano gerarchie client-server ma agiscono al contempo sia da client che da server.

Le firme digitali offrono una soluzione parziale al problema, ma i benefici principali sono persi se una terza persona di fiducia è ancora richiesta per prevenire la doppia spesa. Ovvero, quando un utente fa una transazione ci deve essere la garanzia che i soldi appena spesi non possano essere utilizzati una seconda volta per compierne un'altra, problema illustrato in Figura 2.4.

La moneta fisica risolve alla radice questo problema non potendo esistere in due luoghi contemporaneamente. In merito ai pagamenti digitali, in un sistema di fiducia centralizzato il problema è gestito da una terza parte che fa controlli su ogni operazione effettuata dagli utenti.

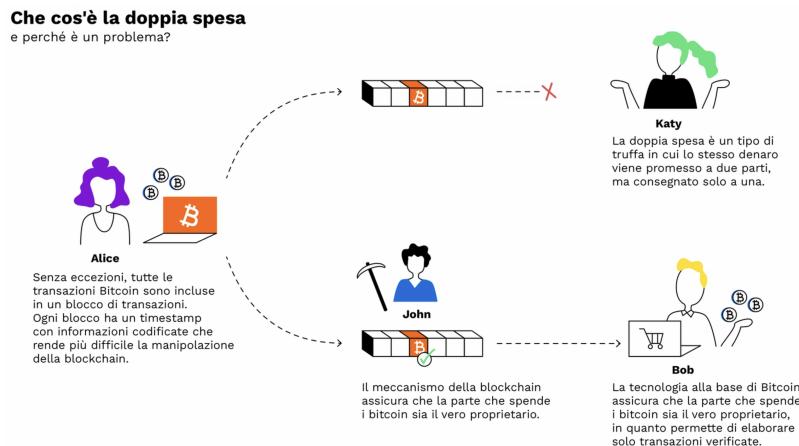


Figura 2.4: Problema del double spending

Satoshi propone una soluzione al problema della doppia spesa me-

diante l'utilizzo di una rete peer-to-peer, includendo elementi di crittografia.

La legge di mercato della domanda e offerta determinano il valore economico assunto dal bitcoin. Bitcoin è quotato su siti appositi chiamati Exchange. Tali siti permettono di scambiare bitcoin con euro, dollaro americano o altre monete emesse dai governi, dette anche **monete fiat**<sup>1</sup>. Il primo Exchange è andato online nel marzo del 2010 e quotava bitcoin a soli 0,003\$. Il 22 maggio 2010 vengono acquistate due pizze in Florida per 10.000,00 bitcoin. Meno di un anno dopo la criptomoneta raggiunge il valore di 1,00\$. Nel 2013 la valutazione subisce alti e bassi arrivando a toccare un massimo di 1200,00\$. Con l'apertura di nuovi exchange e grazie alla speculazioni da parte di un numero sempre maggiore di utenti il prezzo sale fino a 10.000,00\$ a novembre 2017. Oggi (fine luglio 2022) ha un valore di 20.893,00\$ circa. L'andamento del bitcoin è illustrato in Figura 2.5.



**Figura 2.5:** Andamento del bitcoin

---

<sup>1</sup>Moneta legale (o moneta a corso legale o, ancora, moneta fiduciaria)

## 2.2 Cos'è la blockchain

La blockchain è una sottofamiglia di tecnologie in cui il registro è strutturato come una catena di blocchi contenenti le transazioni e la cui validazione è affidata a un meccanismo di consenso, distribuito su tutti i nodi della rete nel caso delle *blockchain permissionless o pubbliche* o su tutti i nodi i nodi che sono autorizzati a partecipare al processo di validazione delle transazioni da includere nel registro nel caso delle *blockchain permissioned o private*.

Per alcuni, la blockchain è la nuova generazione di Internet, o meglio ancora è la Nuova Internet. Si ritiene che possa rappresentare una sorta di Internet delle Transazioni arrivando a creare e rappresentare la Internet del Valore sulla base di sette caratteristiche [4]:

1. **Decentralizzazione**
2. **Trasparenza**
3. **Sicurezza**
4. **Immutabilità**
5. **Consenso**
6. **Responsabilità**
7. **Programmabilità**

Partendo da questi principi, la blockchain introduce un nuovo concetto di fiducia al punto che alcuni ritengono che la blockchain possa

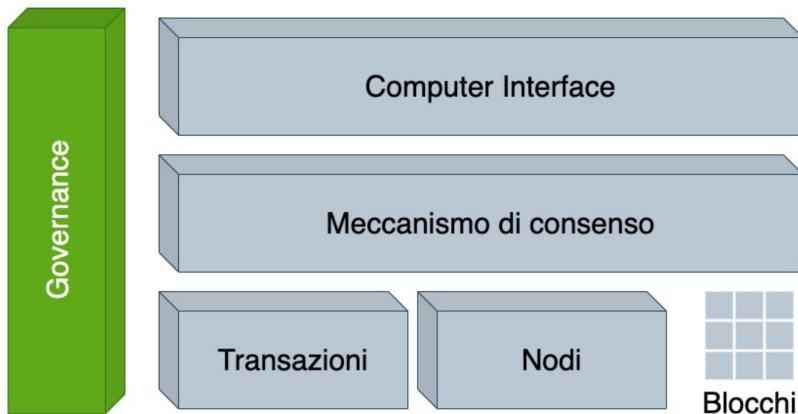
assumere anche un valore per certi aspetti di tipo “sociale e politico”: le operazioni avvengono in modo onesto e trasparente, senza la dipendenza da un supervisore.

Bisogna però distinguere la blockchain dalla Blockchain Bitcoin, che è la prima Blockchain. A questa identificazione si è sovrapposta anche quella con la criptovaluta bitcoin e ha portato un pò a ”confondere” la blockchain con altri ambiti di innovazione come le valute digitali. Forse per quest’ultima ragione la blockchain è stata spesso associata ad un concetto di valuta digitale alternativa o complementare e di pagamenti digitali. In realtà, come vedremo, la blockchain è un fenomeno assai più ampio e articolato.

### 2.2.1 Architettura della blockchain

La tecnologia blockchain è un database pubblico decentralizzato che tiene testimonianza di chi possiede beni digitali e di chi effettua transazioni attraverso una rete peer-to-peer. Queste sono protette da crittografia e raccolte cronologicamente all’interno di blocchi di dati, a loro volta protetti e collegati. In tal modo viene creato un registro immutabile, che tiene traccia di tutte le transazioni effettuate, replicato su ogni computer che sfrutta la rete. La blockchain può essere considerata come un insieme di meccanismi interconnessi che forniscono funzionalità specifiche all’infrastruttura, come illustrato in Figura 2.6.

Alla base di questa infrastruttura ci sono le **transazioni**, firmate tra i peers. Queste indicano un accordo tra due partecipanti, che può comportare il trasferimento di risorse fisiche o digitali. Almeno un par-



**Figura 2.6:** Architettura della blockchain di bitcoin

tecipante firma questa transazione, poi divulgata ai suoi vicini. L'entità connessa alla blockchain è chiamata **nodo** e i nodi che verificano tutte le regole blockchain sono chiamati nodi completi (**miner**). Questi raggruppano le transazioni in **blocchi** e determinano se le transazioni sono valide, quindi conservate nella blockchain, e quali no.

Al livello del **Meccanismo di consenso**, i nodi devono raggiungere un accordo su quali transazioni devono essere mantenute nella blockchain per garantire che non ci siano rami corrotti e divergenze. La **Computer Interface** permette alle blockchain di offrire più funzionalità: mentre una blockchain memorizza uno stato, ad esempio l'insieme di tutte le transazioni effettuate dagli utenti, la Computer Interface permette di memorizzare stati complessi che vengono aggiornati dinamicamente utilizzando il calcolo distribuito. Infine, il livello di **Governance** estende l'architettura blockchain coprendo le interazioni umane che avvengono nel mondo fisico. I protocolli blockchain sono influenzati da input di diversi gruppi di persone che integrano

nuovi metodi, migliorano i protocolli e applicano patch al sistema. Benchè queste parti siano necessarie per la crescita di ciascuna blockchain, costituiscono processi esterni alla catena. Per cui, la governance della blockchain si occupa di come questi diversi attori si uniscono per produrre, mantenere o modificare gli input che compongono una blockchain.

### 2.2.2 Funzionamento della Blockchain

Prendendo in considerazione la più famosa blockchain e cioè la blockchain di Bitcoin, verranno di seguito analizzate le caratteristiche ed il funzionamento generale della tecnologia blockchain. I suoi principali elementi sono:

- Nodi
- Transazioni
- Hash
- Blocchi
- Registro (Ledger)
- Nodi completi (Miner)

#### Hashing

Viene utilizzata una funzione hash  $h$ , per convertire un messaggio di una certa lunghezza in una stringa di dimensioni fisse che genera valori

hash (digest). La mappatura avviene in maniera tale da non consentire di risalire al messaggio originale partendo dalla stringa, la cui lunghezza è direttamente proporzionale al livello di sicurezza della funzione. Una funzione hash ideale dovrebbe:

1. Conteggiare facilmente i valori hash, per qualsiasi dato a disposizione;
2. Generare i medesimi digest per due o più input uguali;
3. Garantire difficoltà di previsione dei digest conoscendo i dati in ingresso;
4. Ostacolare di risalire alle informazioni iniziali a prescindere dalla tipologia di input;
5. Generare valori hash molto diversi tra loro anche per input simili.

A seconda dell'algoritmo adottato varia la lunghezza dei digest. Bitcoin usa l'algoritmo **SHA256** che restituisce un output di 256 bit. Ecco un esempio:

---

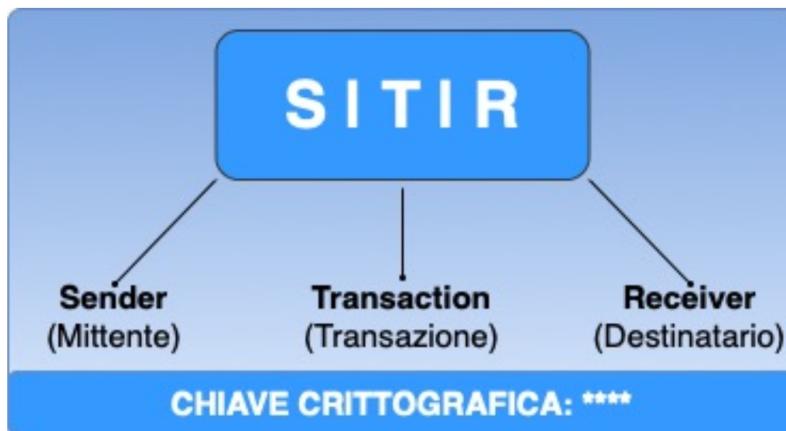
```
1 hash("Ciao, Mondo!" , "md5")
2 2b0a9b27997c7e4cc82030e26a7d6e14
3
4 hash("Ciao, Mondo!" , "SHA1")
5 822df6170b6b4ee8eda17d7258f5443195479886
6
7 hash("Ciao, Mondo!" , "SHA256")
```

8 F7177D0763BA15F844B8E2E2BD6C1B5058039B0819BBA071  
→ C4E1D4110D087922 SHA256

---

### Nodi, transazioni e blocchi

La **transazione** è un'operazione di scambio di risorse fisiche o digitali tra utenti (**nodi**) connessi ad una rete peer-to-peer. Al suo interno saranno contenuti gli indirizzi pubblici dei nodi coinvolti nello scambio, l'amount della transazione e la firma digitale del mittente (Figura 2.7).



**Figura 2.7:** Principali componenti della transazione

Le firme digitali sono utili ai nodi per dimostrare la loro identità senza rivelare la propria chiave privata. La firma è il risultato della combinazione tra la chiave privata del mittente e la funzione hash (Figura 2.8).

Il destinatario riceve i dati crittografati insieme alla firma digitale e, sfruttando la chiave privata del mittente, può decifrare i dati.

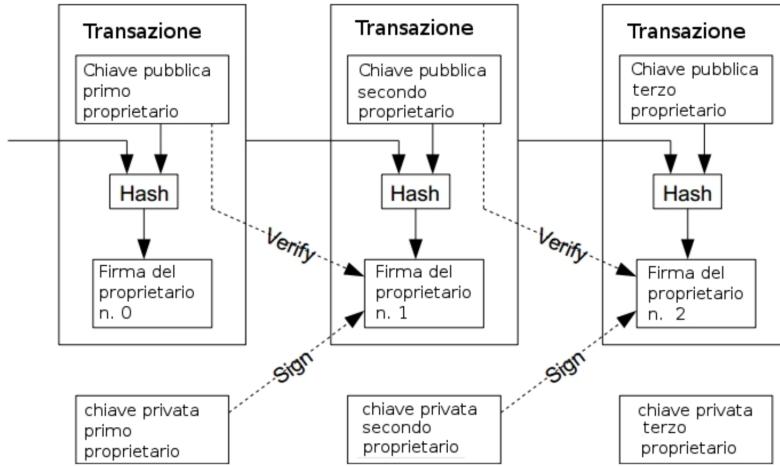
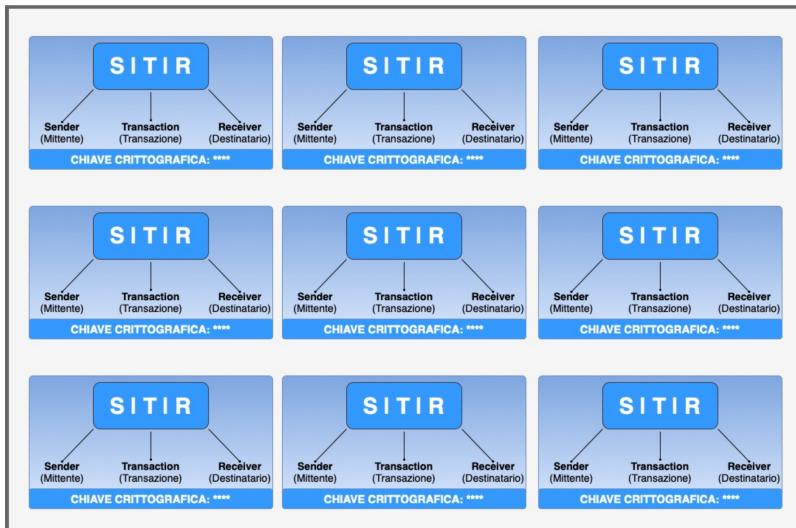


Figura 2.8: Uso della firma digitale nelle transazioni

La chiave pubblica è stata precedentemente condivisa tra gli utenti coinvolti o consultabile all'interno del server. L'algoritmo usato per la creazione della firma digitale è l'*Elliptic Curve Digital Signature Algorithm (ECDSA)* [19]. I **blocchi**, unità fondamentali della catena, sono caratterizzati da un insieme di transazioni, un timestamp che li colloca temporalmente, un valore hash posto nell'header (Figura 2.9) e l'hash dei blocchi precedenti, in modo tale da poter monitorare lo stato attuale della catena anche a seguito dell'aggiunta di nuovi blocchi. Come possiamo vedere nella Figura 2.10, ogni blocco contiene più transazioni, un valore hash proprio e quello del blocco precedente: forma una catena di hash o blockchain. L'ordine dei blocchi è deterministico. Ogni nodo conserva una copia dell'intera blockchain, in modo da poter verificare ogni transazione.



**Figura 2.9:** Struttura di un blocco contenente diverse transazioni



**Figura 2.10:** Hash Chain

### Il registro (Ledger)

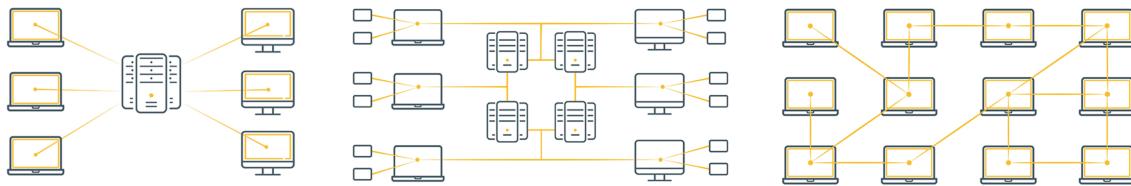
Abbiamo tre tipi di network differenti:

**Rete centralizzata (Centralized Network)** I dati vengono raccolti all'interno di un'unica macchina, alla quale gli utenti si connettono per accedere alle informazioni desiderate. Si crea un *single-point-of-failure*. Se l'intermediario centrale non è attivo o viene attaccato, l'intera rete smette di funzionare (Figura 2.11 - Sinistra).

**Rete Decentralizzata (Decentralized Network)** Non esiste un'unica macchina per l'archiviazione dei dati in quanto più server lavorano assieme per fornire agli utenti le informazioni desiderate. Non contiene *single-point-of-failure*. Se uno dei nodi, è inattivo o è attaccato, il resto della rete può ancora funzionare normalmente (Figura 2.11 - Centro).

**Rete Distribuita (Distributed Network)** Non esiste alcuna macchina specializzata all'archiviazione dei dati, in quanto ogni singolo nodo della rete contiene le medesime informazioni. Tutti i nodi possono vedere tutto ed esiste un meccanismo di timestamp distribuito (Figura 2.11 - Destra).

L'ultima configurazione è tipica della tecnologia blockchain nella quale il registro, definito anch'esso distribuito, tiene nota di tutte le transazioni avvenute all'interno della rete e offre informazioni aggiornate sullo stato attuale della catena. La configurazione distribuita è



**Figura 2.11:** Confronto delle tipologie di rete

più sicura di quella centralizzata per due motivi: in primis non esiste un punto vulnerabile centrale; in secondo luogo la potenza di calcolo richiesta ad un hacker per modificare una transazione all'interno di un blocco, e di conseguenza in tutti i blocchi della catena, non è raggiungibile con le attuali tecnologie.

## 2.3 Algoritmi di consenso

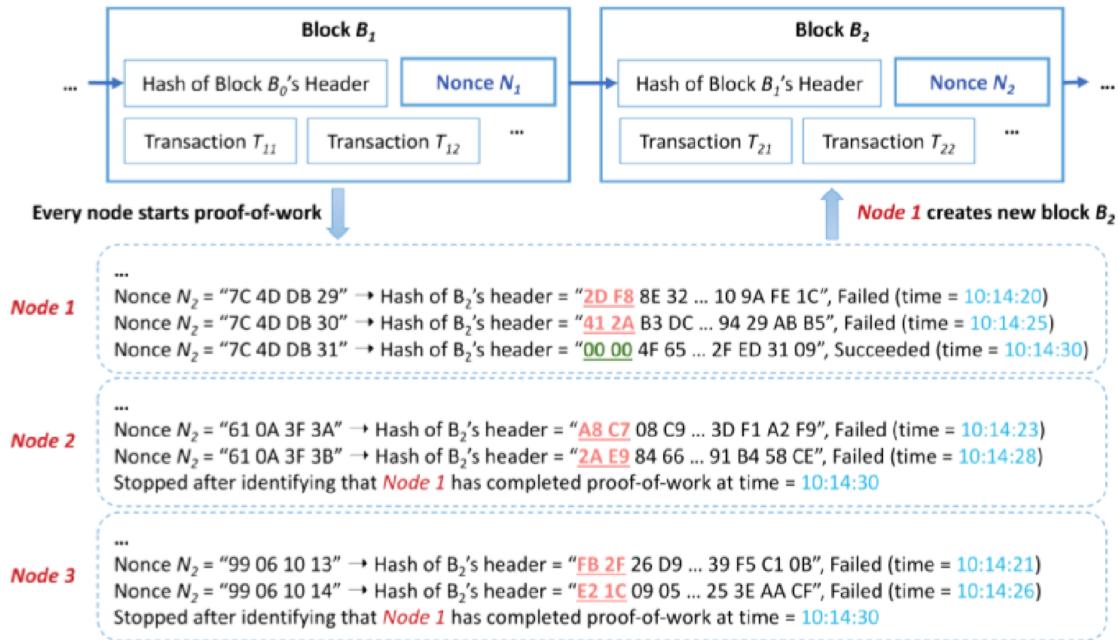
### 2.3.1 Proof of Work

L'algoritmo di consenso adottato dalla Bitcoin blockchain è il protocollo *Proof-of-Work* (*PoW*) illustrato in Figura 2.12.

Per provare (**proof**) il lavoro di hashing, il *nonce*<sup>2</sup> viene incrementato di 1 bit per ogni calcolo dell'hash (**work**) finché il digest da 256 bit (SHA-256) non conterrà 16 bit zero iniziali (target). Le transazioni non confermate vengono raccolte in un pool di memoria per ciascun nodo, mentre al primo nodo che riesce a completare la Proof-of-Work, viene concessa la creazione di un nuovo blocco, la verifica delle transa-

---

<sup>2</sup>Generalmente di 32 bit, è un contatore aggiunto al blocco che funge da input della funzione hash.

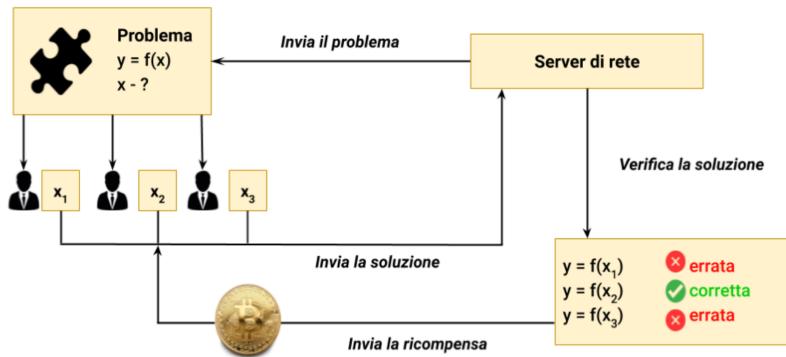


**Figura 2.12:** Meccanismo Proof-of-Work di bitcoin

zioni, lo spostamento delle transazioni confermate in un nuovo blocco al fine di allungare la catena e una ricompensa (token). Questo processo è detto mining nella blockchain Bitcoin, e i nodi coinvolti sono i miner. Essi sono chiamati ad affrontare dei problemi computazionali proposti dall'algoritmo, al fine di convalidare nuovi blocchi della catena a seguito della loro risoluzione. Tra i problemi troviamo:

- Individuare un input partendo dal digest della funzione hash;
- Scomposizione in numeri primi;
- *Guided tour puzzle control*: ad alcuni nodi è richiesto il calcolo di una funzione di hash in caso di attacco *DoS (Denial of Service)*.

La difficoltà del problema è proporzionale al numero di miner, alla potenza di calcolo, al carico della rete; e deve essere bilanciata: se troppo elevata, la difficoltà rallenta la creazione dei blocchi, se troppo bassa rende la rete facilmente attaccabile. La creazione di un blocco richiede mediamente 10 minuti. Il problema in Bitcoin è definito Hashcash, e l'utente che riesce a risolverlo è ricompensato in Bitcoin Figura 2.13.



**Figura 2.13:** Esempio di funzionamento di Hashcash

Sulla base di quanto visto fin qui, la tecnologia blockchain può definirsi **sicura, trasparente, immutabile e trustless**.

### 2.3.2 Proof of Stake

La *Proof-of-Stake* è un metodo di verifica alternativo alla *Proof-of-Work*. Non viene difatti più usata l'idea di dover dimostrare di aver svolto dei calcoli fornendo un risultato computazionalmente complesso da calcolare, bensì viene introdotto un nuovo concetto, la *coin age*.

Essa serve per dimostrare di avere interesse nella gestione della moneta e acquisire quindi la fiducia della comunità per la fase di mining. La coin age è facile da calcolare: ad esempio se Bob ha ricevuto 10 coin da Alice e li ha posseduti per 90 giorni, Bob ha 900 coin-days di coin age. Quando Bob spenderà quei 10 coin ricevuti da Alice, la coin age accumulata da Bob con quei coin sarà detta consumata (o distrutta).

### Scelta del blocco successivo

Ogni qualvolta un nuovo blocco è aggiunto alla blockchain, deve essere scelto il creatore del blocco successivo. Poichè quest'ultimo non può essere l'account che possiede la maggiore quantità della criptovaluta (altrimenti potrebbe creare tutti i blocchi), sono stati ideati diversi metodi di selezione:

**Selezione casuale** Nei BlackCoin è utilizzata una funzione casuale per predire il generatore del blocco successivo, impiegando una formula che cerca il valore hash più basso rapportato alla dimensione della somma in gioco. Essendo quest'ultimo pubblico, è facile fare previsioni su quale account si aggiudicherà il diritto di minare il nuovo blocco.

**Selezione basata sulla velocità** Per evitare di far accumulare agli utenti grandi quantità di monete ed aumentare il proprio patrimonio di coin age, alcune monete come i Reddcoin scelgono il minatore successivo in base alla velocità di movimentazione, incoraggiando quindi lo scambio di moneta.

**Selezione basata sul voto** A differenza di altre monete che si basano su funzioni del tutto estranee ad interventi umani diretti, alcune monete come i BitShares hanno implementato un sistema che permette agli utenti di votare e scegliere chi far diventare il minatore successivo.

**Selezione basata sull'anzianità** Nei PPCoin è stato introdotto, affiancato ad una selezione casuale, il concetto di anzianità. L'anzianità è misurata in coin age, valore calcolato considerando solamente monete non spese per almeno 30 giorni e non più di 90, ciò permette di non avere utenti con un'anzianità tale da dominare gli altri. Ad ogni mining il minatore consuma la quantità di coin age: si ha così la garanzia che non sia sempre lo stesso a dominare la blockchain.

Al giorno d'oggi sono poche le monete che hanno implementato la Proof-of-Stake in maniera pulita, una di queste è *Nxt*, che però ha numerosi problemi di sicurezza su cui sta ancora cercando una soluzione efficace.

## 2.4 Blockchain Pubbliche e Private

La tecnologia Blockchain è in continua evoluzione: dalla comparsa di Bitcoin la ricerca ha fatto venire alla luce diverse varianti ed evoluzioni, tanto che oggi è già possibile farne una prima classificazione suddivi-

dendo le blockchain in due famiglie principali, **blockchain pubbliche** e **blockchain private** (o **permissioned**).

### 2.4.1 Blockchain Pubbliche

Le Blockchain Pubbliche non prevedono alcun tipo di restrizione, chiunque vi può prendere parte senza che sia necessario alcun permesso; sono tipicamente open-source.

In particolare, tutti possono:

- Scaricare l'intera blockchain e il programma per diventare un nodo della rete iniziando così a partecipare alla validazione delle transazioni da aggiungere alla blockchain secondo il protocollo di consenso adottato;
- Inviare transazioni alla rete che verranno inserite nella blockchain se valide;
- Visualizzare tutte le transazioni memorizzate all'interno della blockchain attraverso un *block explorer*. Le transazioni possono essere più o meno trasparenti garantendo un certo livello di privacy e anonimato a seconda del tipo di blockchain.

Questo tipo di blockchain adotta delle forme di incentivi economici per coloro che si occupano della validazione delle transazioni (i cosiddetti "miner") adottando sistemi come Proof of Work o Proof of Stake. Tali schemi permettono di conservare la blockchain al sicuro e di fun-

zionare in un contesto totalmente trustless, ovvero in un ambiente dove i nodi della rete non si conoscono e non si fidano l'un con l'altro.

La fondamentale caratteristica delle blockchain pubbliche è dunque quella di offrire un mezzo tecnologico per poter realizzare la disintermediazione nella fornitura di molteplici servizi e consentono la creazione e l'esecuzione di applicazioni decentralizzate senza che sia necessario sostenere alcun costo per l'infrastruttura. Ai vantaggi appena indicati si contrappongono alcuni svantaggi quali la possibilità di gestire un numero di transazioni al secondo significativamente più basso rispetto a quelle che sono in grado di gestire le blockchain permissioned e l'impossibilità di memorizzare all'interno della blockchain informazioni riservate dal momento l'intera catena di blocchi è pubblicamente consultabile [20]. Le blockchain pubbliche più note sono Bitcoin [14] e Ethereum [21].

### 2.4.2 Blockchain Private

Le blockchain private prevedono limitazioni sull'accesso contemplando la presenza di un sottosistema per l'identificazione e la gestione dei permessi associati ai vari nodi. Esclusivamente chi è stato autorizzato dall'amministratore a prendere parte alla rete può quindi, in base ai diritti che gli sono stati concessi, ricercare il contenuto della blockchain, inviare o verificare nuove transazioni.

Tale tipologia di blockchain trova impiego in tutti quei settori dove vi è un consorzio di attori che lavorano insieme e che desiderano scambiarsi informazioni in modo riservato ma che non si fidano com-

pletamente l'uno dell'altro. Una delle applicazioni più abituali che vengono citate quando si parla di blockchain permissioned, è quella della gestione della filiera logistico-produttiva, un contesto nel quale vi sono diverse parti (fornitori, trasportatori, intermediari finanziari, catene di distribuzione) che hanno bisogno di condividere fra loro informazioni senza che però siano pubbliche e visibili a tutto il mondo (si consideri il caso di segreti o strategie aziendali che rappresentano un vantaggio rispetto alla concorrenza) o anche solamente ad altre parti coinvolte nella filiera stessa (si pensi ad esempio ad un prezzo speciale concordato con una certa catena di distribuzione che non vuole essere reso noto alle altre).

Le blockchain permissioned risolvono positivamente questo problema, permettendo la costituzione una base di dati distribuita e condivisa tra tutte le parti dove tutte le modifiche rimangono registrate e immutabili e dove tutti partecipano alla validazione delle transazioni evitando così di concentrare tutto il potere presso un unico ente in cui tutte le parti dovrebbero riporre la fiducia, esattamente come accadrebbe adottando un database condiviso tradizionale. La ricerca nel campo delle blockchain permissioned è iniziata solo negli ultimi anni e risulta essere ancora agli inizi. Fra le blockchain più promettenti di questo tipo oggi la più famosa è probabilmente *Hyperledger Fabric* [2].

## 2.5 Generazioni di Blockchain

La suddivisione in generazioni in base alle caratteristiche e funzionalità offerte dalla blockchain stessa è un ulteriore modo adottato per la classificazione delle blockchain. Ad oggi si possono conteggiare tre generazioni:

**Prima generazione: Criptovalute** La prima applicazione della blockchain è stata la realizzazione di criptovalute come bitcoin e altre semplici alt-coin come *Litecoin*. Con il loro ingresso è stato reso possibile per la prima volta lo scambio diretto di denaro tra due parti senza la necessità di nessun intermediario (peer-to-peer) in modo sicuro, veloce ed economico.

**Seconda generazione: Digital Assets, Smart Contract e dApp**

L'avvento della seconda generazione di blockchain si è avuto con la nascita di *Ethereum*, la prima blockchain ad introdurre il concetto di smart contract, ossia semplici programmi che possono essere scritti, distribuiti ed eseguiti all'interno di un sistema informatico decentralizzato, sicuro, immutabile e affidabile.

Le blockchain di seconda generazione permettono anche la definizione e lo scambio di un qualsiasi asset digitale e non solo si limita più quindi a permettere lo scambio di denaro. Gli sviluppatori possono creare su di esse nuovi token e applicazioni decentralizzate (*dApps*).

**Terza generazione: Scalabilità, interoperabilità e IoT** La defi-

nizione esatta di blockchain di terza generazione è un tema ancora estremamente dibattuto, ma sono già diversi i progetti che si sono dati questa etichetta, il più noto fra questi è Cardano [7]. I problemi che le blockchain di terza generazione stanno cercando di risolvere sono legati all’interoperabilità tra blockchain diverse, allo sviluppo di tecnologie ad-hoc per la realizzazione di applicazioni blockchain *M2M (machine to machine)* in ottica Internet of Things e alla scalabilità, segnatamente attraverso la creazione di molteplici layer. Questo ha portato anche alla nascita di Lightning Network, layer di secondo di livello per Bitcoin.

## Capitolo 3

# Blockchain nell'era quantistica

La Blockchain è indiscutibilmente una delle tecnologie più recenti e fiorente degli ultimi dieci anni, se non la tecnologia del futuro. Però a minacciare la sicurezza di quest'ultima è l'ormai incombente crescita di un ulteriore tecnologia: il Quantum Computing.

In particolare, algoritmi quantistici come l'*algoritmo di fattorizzazione di Shor* e l'*algoritmo di ricerca di Grover*, che sono alla base dell'odierna Blockchain, possono risolvere alcuni problemi in tempi considerevolmente minori rispetto alle loro controparti tradizionali, dando quindi la possibilità di violare, utilizzando migliaia di qubit, schemi di crittografia a chiave pubblica, come *RSA* ed *Elliptic Curve*, essenziali per la sicurezza della Blockchain. Nel 2015, infatti, il *National Institute of Standards and Technology (NIST)* degli Stati Uniti ha dichiarato

che la tecnologia quantistica ha il 15% di probabilità di rompere lo schema crittografico RSA 2048 entro il 2026 e il 50% di possibilità che ciò avvenga entro il 2031, ma che, entro il 2035, sarà sufficientemente avanzata per romperlo definitivamente [12].

Una soluzione a questo problema è la *Post-Quantum Cryptography (PQC)* che ha come scopo quello di sviluppare dei sistemi crittografici in grado di resistere ad attacchi provenienti da computer quantistici e classici, e che allo stesso tempo si interfaccino con le attuali reti e protocolli di comunicazione. A partire da questo, il NIST ha iniziato un processo di ricerca, valutazione e standardizzazione di uno o più algoritmi di crittografia QR<sup>1</sup> [15].

## 3.1 Crittografia post-quantistica

In crittografia, la **crittografia post-quantistica** (talvolta definita anche **quantum-resistant**) si riferisce ad algoritmi crittografici (solitamente algoritmi a chiave pubblica) che si ritiene siano sicuri contro un attacco crittoanalitico da parte di un computer quantistico. Come anticipato, il problema degli algoritmi attualmente in uso è che la loro sicurezza si basa su uno dei tre problemi matematici più difficili: il problema della fattorizzazione dei numeri interi, il problema del logaritmo discreto o il problema del logaritmo discreto a curva ellittica.

---

<sup>1</sup>Quantum Resistant, o resistente agli attacchi quantistici.

### 3.1.1 Algoritmi

Attualmente la ricerca sulla crittografia post-quantistica si concentra principalmente su sei diversi approcci:

**Crittografia basata su reti euclidee** Questo approccio comprende sistemi crittografici come l'*apprendimento con errori*, l'*apprendimento ad anello con errori (ring-LWE)*, lo *scambio di chiavi ad anello con errori* e la *firma ad anello con errori*, i vecchi schemi di crittografia *NTRU* o *GGH* e le più recenti firme *NTRU* e *BLISS*.

**Crittografia basata sui polinomi multivariati** Questo approccio include sistemi crittografici come lo schema *RAINBOW (Unbalanced Oil and Vinegar)* che si basa sulla difficoltà di risolvere sistemi di equazioni multivariate.

**Crittografia basata su hash** Questo approccio include sistemi crittografici come le *firme Lamport*, lo *sistema di firma Merkle*, l'*XMSS*, lo *SPHINCS*, e gli schemi *WOTS*.

**Crittografia basata sui codici di correzione degli errori** Questo approccio include sistemi crittografici che si basano su *codici a correzione di errore*, come gli algoritmi di crittografia *McEliece* e *Niederreiter* e il relativo schema di firma *Courtois, Finiasz e Sendrier*.

**Crittografia isogenica a curva ellittica supersingolare** Questo sistema crittografico si basa sulle proprietà delle *curve ellittiche*

*supersingolari* e dei *grafti isogenici supersingolari* per creare una sostituzione Diffie-Hellman con segretezza in avanti.

**Crittografia basata su chiavi simmetriche** Se si utilizzano chiavi di dimensioni sufficientemente grandi, i sistemi crittografici a chiave simmetrica come *AES* e *SNOW 3G* sono già resistenti agli attacchi di un computer quantistico. Inoltre, i sistemi e i protocolli di gestione delle chiavi che utilizzano la crittografia a chiave simmetrica anziché quella a chiave pubblica, come *Kerberos* e la *Mobile Network Authentication Structure del 3GPP*, sono intrinsecamente sicuri contro gli attacchi di un computer quantistico.

### 3.1.2 Confronto

Una caratteristica comune a molti algoritmi di crittografia post-quantistica è che richiedono chiavi di dimensioni maggiori rispetto agli algoritmi a chiave pubblica "pre-quantistica" comunemente utilizzati. Spesso è necessario trovare un compromesso tra la dimensione della chiave, l'efficienza computazionale e la dimensione del testo cifrato o della firma. La tabella 3.1 elenca alcuni valori per diversi schemi a un livello di sicurezza post-quantistico di 128 bit.

Una considerazione pratica sulla scelta tra gli algoritmi di crittografia post-quantistica è lo sforzo richiesto per inviare le chiavi pubbliche su Internet. Da questo punto di vista, gli algoritmi Ring-LWE, NTRU e SIDH forniscono chiavi di dimensioni comodamente inferiori a 1KB,

## 3.2. LE VULNERABILITÀ DELLA BLOCKCHAIN NELL'ERA QUANTISTICA

Cap.3

Algorithm	Type	Public Key	Private Key	Signature
NTRU Encrypt	Lattice	766.25 B	842.875 B	
Streamlined NTRU Prime	Lattice	154 B		
Rainbow	Multivariate	124 KB	95 KB	
<b>SPHINCS</b>	<b>Hash Signature</b>	<b>1 KB</b>	<b>1 KB</b>	<b>41 KB</b>
SPHINCS+	Hash Signature	32 B	64 B	8 KB
BLISS-II	Lattice	7 KB	2 KB	5 KB
GLP-Variant GLYPH Signature	Ring-LWE	2 KB	0.4 KB	1.8 KB
NewHope	Ring-LWE	2 KB	2 KB	
Goppa-based McEliece	Code-based	1 MB	11.5 KB	
Random Linear Code based encryption	RLCE	115 KB	3 KB	
Quasi-cyclic MDPC-based McEliece	Code-based	1,232 B	2,464 B	
SIDH	Isogeny	564 B	48 B	
SIDH (compressed keys)	Isogeny	330 B	48 B	
3072-bit Discrete Log	not PQC	384 B	32 B	96 B
256-bit Elliptic Curve	not PQC	32 B	32 B	65 B

**Tabella 3.1:** Confronto tra diversi algoritmi

le chiavi pubbliche con firma hash sono inferiori a 5KB e McEliece basato su MDPC richiede circa 1KB. D'altra parte, gli schemi Rainbow richiedono circa 125KB e McEliece basato su Goppa richiede una chiave di quasi 1MB.

Nel nostro caso di studio prenderemo in esame l'algoritmo basato su hash **SPHINCS**, che sembra essere un ottimo compromesso tra facilità d'utilizzo, supportabilità e dimensioni delle chiavi.

## 3.2 Le vulnerabilità della blockchain nell'era quantistica

Vediamo quindi ora quali sono i principali algoritmi quantistici che minacciano le attuali implementazioni della blockchain. In particolare, presenteremo l'algoritmo di Shor e di Grover, i potenziali ri-

## 3.2. LE VULNERABILITÀ DELLA BLOCKCHAIN NELL'ERA QUANTISTICA

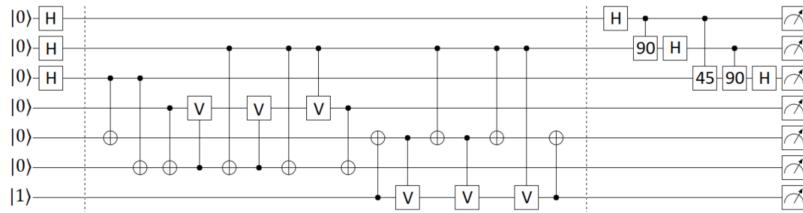
Cap.3

---

schi che questi comportano alle primitive crittografiche utilizzate dalla Blockchain.

### 3.2.1 L'algoritmo di fattorizzazione di Shor

Nel 1994, l'informatico teorico statunitense Peter Shor progetta un efficiente algoritmo quantistico capace di risolvere il problema della fattorizzazione di interi molto grandi in tempo polinomiale e non più in tempo esponenziale.



**Figura 3.1:** Esempio di algoritmo di Shor per fattorizzare il numero 15

L'algoritmo di Shor si basa sulla teoria per la fattorizzazione dei numeri.

Supponiamo di voler fattorizzare un numero  $N$ , l'algoritmo:

1. Controlla se  $N$  è numero primo o potenza di un numero primo, attraverso l'utilizzo di un qualsiasi test di primalità che sia polinomiale, e se è così si ferma, altrimenti passa al punto numero 2;
2. Sceglie un numero casuale  $a$  tale che  $1 < a < N$ ;

### 3.2. LE VULNERABILITÀ DELLA BLOCKCHAIN NELL'ERA QUANTISTICA

---

Cap.3

3. Se  $b = mcd(a, N) > 1$ , dove  $mcd$  può essere calcolato in tempo polinomiale utilizzando l'algoritmo di Euclide, restituisce  $b$  e si ferma, altrimenti passa al punto numero 4;
4. Trova l'ordine  $a\%N$  tale che

$$a^r \equiv 1\%N \text{ con } r > 0$$

5. Se  $r$  è dispari torna al punto numero 2, altrimenti passa al punto numero 6;
6. Calcola

$$x = a^{\frac{r}{2}} + 1\%N$$

$$y = a^{\frac{r}{2}} - 1\%N$$

7. Se  $x = 0$ , torna al punto numero 2;
8. Se  $y = 0$ , prende  $r = \frac{r}{2}$  e torna al punto numero 5;
9. Calcola  $p = gcd(x, N)$  e  $q = gcd(y, N)$ . Uno tra i due sarà fattore non banale di  $N$ .

L'algoritmo appena illustrato potrebbe essere svolto in tempo ottimale anche da un computer classico se non fosse per il punto 4 che è computazionalmente molto oneroso, quindi l'ideale è utilizzare un computer quantistico. In termini di tempo, l'algoritmo di Shor può fattorizzare un intero  $N$  in tempo  $O(\log^3 N)$  e in spazio  $O(\log N)$ .

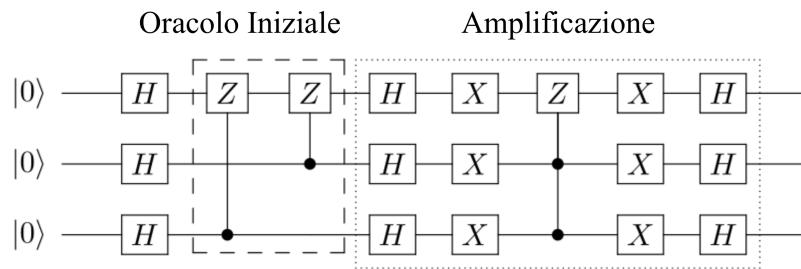
### Algoritmo di Shor e minacce sulla Blockchain

La maggior parte dei sistemi crittografici a chiave pubblica possono essere rotti utilizzando questo algoritmo quantistico, che andrà semplicemente ad utilizzare un numero di qubit pari al doppio della dimensione della chiave. Per comprendere al meglio il problema, basta prendere in considerazione l'RSA 2048: un computer classico con una CPU da 5 Ghz impiegherebbe circa 13,7 miliardi di anni per decifrarne un codice mentre un computer quantistico con CPU da 10 Mhz sarebbe in grado di fare ciò in circa 42 minuti[10].

Lo schema di crittografia asimmetrico Rivest Shamir Adleman (RSA), che consiste nello scambio di messaggi tramite utilizzo di una chiave pubblica, che li cifra, e una privata, che li decifra, è molto simile al metodo utilizzato dalle tecnologie Blockchain per la creazione e la crittografia di wallet di criptovalute. In questo caso, quindi, viene generata una coppia di chiavi: quella pubblica, utilizzata per ricevere criptovalute e consultare il saldo presente sulla Blockchain, e quella privata, utilizzata per spendere le criptovalute. Questo tipo di schema si basa quindi su funzioni matematiche *one-way* e numeri primi, motivo per il quale, l'applicazione dell'algoritmo quantistico di Shor, porterebbe alla violazione della crittografia RSA, con chiave a 2048 bit, attraverso l'utilizzo di un computer quantistico a 4096 qubit logici.

### 3.2.2 L'algoritmo di ricerca di Grover

Ideato nel 1996 da Lov Grover, è un algoritmo di ricerca che, sfruttando l'amplificazione d'ampiezza, è in grado di cercare un elemento o un valore, in un insieme non ordinato, in tempo  $O(\sqrt{N})$  a differenza degli algoritmi classici che risolvono lo stesso problema in tempo  $O(N)$ .



**Figura 3.2:** Esempio di algoritmo di Grover per 3 qubit

### Algoritmo di Grover e minacce sulla Blockchain

L'algoritmo di consenso della Blockchain, si basa sul calcolo di funzioni crittografiche hash che, a partire da un input, genera una stringa di byte a lunghezza fissa. La produzione di transizioni hash, però, renderebbe la Blockchain sicura e non manomettibile se non fosse che, l'algoritmo di Grover permette di individuare, con poco sforzo computazionale, i dati originali su cui è stato applicato l'hash: ciò permette la generazione di collisioni hash più efficiente rispetto alla ricerca a forza bruta, che richiede invece tempo lineare.

Inoltre, c'è da sottolineare che, nonostante gli attacchi tramite algoritmo di Grover sono considerati meno rischiosi rispetto a quelli di

### **3.2. LE VULNERABILITÀ DELLA BLOCKCHAIN NELL'ERA QUANTISTICA**

---

Cap.3

Shor, non è noto un sistema PoW abbastanza resistente a tali attacchi mentre, nel secondo caso, è possibile sostituire la crittografia vulnerabile con una crittografia post-quantistica, permettendo quindi di affrontare al meglio le minacce ricevute.

## Capitolo 4

# Attacchi quantistici alla Proof-of-Stake NUOVO CAPITOLO 3

La Blockchain è indiscutibilmente una delle tecnologie più recenti e fiorente degli ultimi dieci anni, se non la tecnologia del futuro. Però a minacciare la sicurezza di quest'ultima è l'ormai incombente crescita di un ulteriore tecnologia: il Quantum Computing.

In particolare ci concentreremo sull'algoritmo di consenso Proof-of-Stake limitando l'attenzione a due noti algoritmi quantistici, quello di Grover e quello di Shor, che sono alla base dell'odierna Blockchain. Questi due algoritmi, come vedremo, possono risolvere alcuni problemi in tempi considerevolmente minori rispetto alle controparti tradizionali, dando quindi la possibilità di violare schemi di crittografia a chiave

pubblica.

## 4.1 Proof-of-Stake

MAGARI QUI DETTAGLIARE LA PROOF OF STAKE,  
PERCHÈ LA SCEGLIAMO, PRO, CONTRO, ECC.

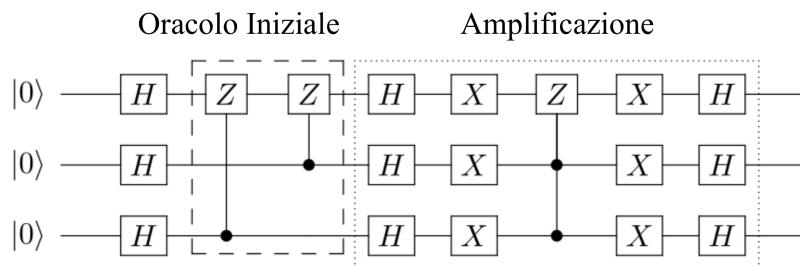
PRATICAMENTE I CONTENUTI DELL'ATTUALE CA-  
PITOLO 5.

## 4.2 Modelli di attacco

Vediamo le due principali modalità di attacco alla Blockchain.

### 4.2.1 Algoritmo di ricerca di Grover

Ideato nel 1996 da Lov Grover, è un algoritmo di ricerca che, sfruttando l'amplificazione d'ampiezza, è in grado di cercare un elemento o un valore, in un insieme non ordinato, in tempo  $\Omega(\sqrt{N})$  a differenza degli algoritmi classici che risolvono lo stesso problema in tempo  $\Omega(N)$ .

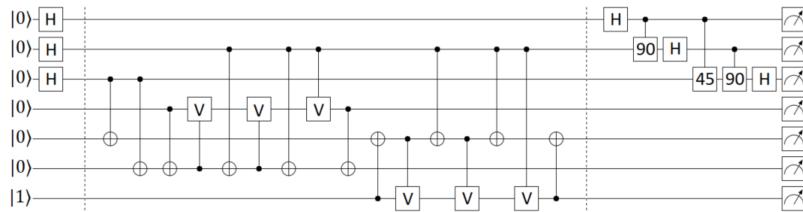


**Figura 4.1:** Esempio di algoritmo di Grover per 3 qubit

Nei sistemi blockchain, l'algoritmo di Grover fornisce una ricerca più veloce rispetto alle funzioni hash crittografiche utilizzate per generare gli indirizzi degli asset e per proteggere gli hash dei blocchi e delle transazioni.

### 4.2.2 Algoritmo di fattorizzazione di Shor

Nel 1994, l'informatico teorico statunitense Peter Shor progetta un efficiente algoritmo quantistico capace di risolvere il problema della fattorizzazione di interi molto grandi in tempo polinomiale e non più in tempo esponenziale.



**Figura 4.2:** Esempio di algoritmo di Shor per fattorizzare il numero 15

L'algoritmo di Shor potrebbe essere svolto in tempo ottimale anche da un computer classico se non fosse per un determinato punto che è computazionalmente molto oneroso, quindi l'ideale è utilizzare un computer quantistico. In termini di tempo, l'algoritmo di Shor può fattorizzare un intero  $N$  in tempo  $\Omega(\log^3 N)$  e in spazio  $\Omega(\log N)$ .

La maggior parte dei sistemi crittografici a chiave pubblica possono essere rotti utilizzando questo algoritmo quantistico, che andrà semplicemente ad utilizzare un numero di qubit pari al doppio della dimensione della chiave. Per comprendere al meglio il problema, basta

prendere in considerazione l’RSA 2048: un computer classico con una CPU da 5 Ghz impiegherebbe circa 13,7 miliardi di anni per decifrarne un codice mentre un computer quantistico con CPU da 10 Mhz sarebbe in grado di fare ciò in circa 42 minuti[10].

### 4.3 Attacchi alla Proof-of-Stake

Con la Proof-of-Work, il meccanismo di creazione delle risorse, o *mining*, viene attaccato con l’algoritmo di Grover per ottenere una velocità quadratica rispetto al mining classico. Tuttavia, i progressi e la specializzazione degli *Application-Specific Integrated Circuits (ASIC)* possono superare questo miglioramento quadratico.

I meccanismi di transazione e conservazione sono influenzati dall’algoritmo di Shor. Anche nel contesto classico, una transazione è essenzialmente una condizione di gara tra l’attaccante  $A$  e il transactor  $T$ .  $A$  mira a decifrare la firma digitale per recuperare la sua chiave privata.  $T$  mira a includere la transazione in un blocco in modo da ottenere il consenso. Se  $A$  riesce a recuperare la chiave privata e a pubblicare una transazione che viene inclusa più velocemente di  $T$ , allora  $A$  vince la gara. Su un computer quantistico  $A$  utilizza l’algoritmo di Shor per accelerare il recupero della chiave privata utilizzando la chiave pubblica e la firma trasmesse. Il meccanismo di conservazione è sicuro se un indirizzo viene utilizzato una sola volta. Ciò significa che la chiave pubblica è sconosciuta e quindi l’algoritmo di Shor non può essere utilizzato. Tuttavia, se l’indirizzo viene utilizzato più volte

te, la chiave pubblica viene trasmessa nelle transazioni e quindi i beni conservati sono vulnerabili all'attacco di Shor.

Nella Proof-of-Stake, entrambi gli attacchi ai meccanismi di transazione e di conservazione degli asset per PoW sono ugualmente applicabili. Tuttavia, durante il meccanismo di creazione degli asset, la transazione di staking è vulnerabile all'attacco di Shor, che mette gli staker a rischio di perdere gli asset partecipando al processo. Allo stesso tempo, tale partecipazione è necessaria per accettare e convalidare le transazioni e proteggere la rete dagli attacchi all'algoritmo di consenso.

## 4.4 Difese

Considerando i modelli di attacco quantistico illustrati, vediamo quali possono essere le difese contro questi attacchi.

### 4.4.1 Considerazioni sulla progettazione del sistema

Ecco alcune considerazioni di sicurezza che riguardano però il design iniziale di un sistema Blockchain:

- Considerazioni sulla crittografia simmetrica. Per gli algoritmi colpiti dall'attacco di Grover, gli stessi livelli di sicurezza classici si ottengono raddoppiando la dimensione della chiave. Per le

funzioni hash, anche raddoppiare i bit dell'output della funzione di hash, dato l'attacco più noto, è una contromisura sicura.

- Affidarsi agli indirizzi piuttosto che alle chiavi pubbliche, quando possibile. Poiché un indirizzo è una versione hash della chiave pubblica, la sua pubblicazione è sicura, a differenza della diffusione della chiave pubblica stessa. Deve essere utilizzato in tutte le occasioni possibili.
- Impedire il riutilizzo degli indirizzi. Spendere risorse dallo stesso indirizzo non è solo insicuro nel contesto quantistico, ma è anche vulnerabile in quello classico. Il riutilizzo dello stesso indirizzo rivela la chiave pubblica e consente attacchi quantistici alla firma.
- Considerare nuovi schemi di firma digitale. La crittografia post-quantistica sta maturando sempre di più e può sostituire gli schemi di firma esistenti che sono vulnerabili agli attacchi quantistici. Affidarsi a tali schemi per i PoS risolverebbe gli attacchi ai meccanismi di staking e a quelli di transazione.

Prenderemo in considerazione l'ultimo punto, ovvero la sostituzione degli attuali algoritmi di firma digitale con algoritmi quantum-resistant.

#### 4.4.2 Schemi di firma post-quantistica

La crittografia post-quantistica si riferisce agli algoritmi classici che resistono agli attacchi noti dei potenti computer quantistici. Analiz-

<b>Tipo</b>	<b>Schema</b>	<b>Chiave Pubblica</b>	<b>Firma</b>	<b>Bit di sicurezza</b>
		[byte]	[byte]	[operazioni log2]
I.1	RAINBOW	133000	79	128
I.2	QUARTZ	71000	16	80
I.3	GeMSS	352190	33	128
II.1	BLISS	875	625	128
II.2	GLYPH	2000	1.800	128
II.3	FALCON	897	652	112
III.1	XMSS	912	2451	128
III.2	SPHINCS	1056	41000	128
III.3	SPHINCS+	64	8000	128
III.4	Picnic	64	195458	128
IV.1	Parallel CFS	5120000	60	83
V.1	SIDH	768	141312	128
V.2	SIDH-c	336	122880	128

**Tabella 4.1:** Possibili schemi di firma post-quantistica per i sistemi Blockchain

ziamo e confrontiamo diversi schemi di firma post-quantistica proposti in letteratura (vedi Tabella 4.1). Essi sono classificati in (I) *multivariati*, (II) *basati su reticolli*, (III) *basati su hash*, (IV) *basati su codici* e (V) *basati su isogenesi di curve ellittiche supersingolari*.

### Schemi multivariati

Nello schema multivariato, *RAINBOW* si basa su una generalizzazione della costruzione *Oil and Vinegar* per migliorare i crittosistemi *UOV* (*Unbalanced Oil and Vinegar*). Seguono una riduzione generi-

ca dell'UOV quadratico alla classe di complessità NP-hard. Un altro schema è *QUARTZ*, costruito sulle equazioni di base del campo nascondo (HFE), in particolare HFEV-, utilizzando i modificatori *minus and vinegar*. La sua prima versione è stata attaccata utilizzando vettori di attacco generici, e migliorata in seguito. *Great Multivariate Short Signature (GeMSS)* è uno schema basato su QUARTZ. Utilizza la stessa struttura di base per estendere i livelli di sicurezza e l'efficienza. È stato incluso nella seconda fase di proposte del NIST.

### Schemi basati di reticolni

I reticolni generali si basano su soluzioni integrali brevi (SIS) e sull'apprendimento con errori (LWE) che possono essere ridotti dal caso peggiore al caso medio. Gli schemi basati sui reticolni, come il *Bimodal Lattice Signature Scheme (BLISS)*, hanno una relazione teorica con il *Closest Vector Problem (CVP)*, di difficoltà NP. Un altro schema, l'*NTRU*, ha affrontato due decenni di controlli. In questo periodo sono stati proposti diversi schemi della famiglia NTRU. Lo schema di autenticazione e firma polinomiale (PASS) di NTRU è stato attaccato. Di conseguenza, è nato *NTRUSign*, che si basa sullo schema di firma *Goldreich Goldwasser Halevi (GGH)* e sul problema CVP. Una crittoanalisi di questo schema ha mostrato che le sue firme perdono informazioni sulla chiave privata, il che lo rende recuperabile utilizzando un numero di firme quadratico rispetto alla dimensione del reticolo. Una riprogettazione, chiamata *pqNTRUSign*, è stata fornita al NIST per la standardizzazione, ma non ha raggiunto il secondo round di pre-

sentazione. I commenti ufficiali del NIST lo rendono vulnerabile agli attacchi di tipo *chosen message*. Il gruppo NTRU ha proposto anche *FALCON*, un'altra riprogettazione della firma digitale basata sulle trapdoor Gentry, Peikert e Vaikuntanathan (GPV) su reticolli NTRU.

### Schemi basati su hash

Gli schemi di firma basati su hash si basano sulla sicurezza delle loro funzioni hash. I primi sistemi di firma come Lamport, la riduzione delle dimensioni di Merkle e, più tardi, l'ulteriore compressione di Winternitz basata sul tradeoff tempo-spazio (W-OTS) e la sua variante (W-OTS+) sono One Time Signature (OTS). L'*eXtended Merkle Scheme (XMSS)* e le *Leighton-Micali Signatures (LMS)* sono implementati in strutture di hash come gli alberi di Merkle per ottenere firme a N tempi, limitati dalla dimensione dell'albero. LMS e XMSS sono stateful, il che significa che lo stato tra le firme deve essere mantenuto. Esistono anche crittosistemi basati su hash senza stato, come *SPHINCS*. *SPHINCS+*, una variante migliorata in termini di dimensioni delle chiavi e delle firme, è inclusa nella seconda tornata di proposte del NIST. Una nuova famiglia di schemi di firma basati su hash si basa su prove non interattive a conoscenza zero. Un esempio recente è lo schema Picnic, basato su ZKB++, un miglioramento di *Faster Zero-Knowledge for Boolean Circuits (ZKBoo)*, anch'esso sottoposto al secondo round di standardizzazione del NIST. Nella versione 2.0 è stato proposto e risolto un attacco multi-target a *Picnic*.

**Schemi basati su codici**

*McEliece* basato su codici si basa sulla decodifica di una codifica lineare generale, che è nota per essere NP-completa. Utilizzando codici binari Goppa, ha mantenuto la sua posizione contro la crittoanalisi; un attacco noto è stato presentato con modifiche dei parametri per risolverlo. Una variante di *McEliece* di Niederreiter è stata utilizzata per generare firme basate sugli stessi presupposti di sicurezza. Tale schema è chiamato *Courtois Finiasz Sendrier (CFS)*. In questo contesto, vale la pena ricordare che la maggior parte dei tentativi di ottimizzazione per sostituire i codici Goppa binari con altre costruzioni di codici come i codici Reed-Solman, i codici quasi-ciclici e altri, sono stati rapidamente interrotti.

**Schemi basati su isogenesi di curve ellittiche supersingolari**

Il primo schema di firma supersingolare basato sull'isogenia delle curve ellittiche è stato introdotto in base alla Strong Designated Verifier Signatures (SDVS). Sulla base di questo schema, e applicando la costruzione non interattiva a conoscenza zero di Unruh, sono stati ottenuti *SIDH* e la sua versione compressa *SIDH-c*.

**4.4.3 Selezione di uno schema di firma post-quantistica**

# **Capitolo 5**

## **Proof-of-Stake QR**

Lo scopo di tale capitolo è la progettazione e l'implementazione di un algoritmo di consenso, che chiameremo Proof-of-Stake QR (o PoS QR), alla cui base vengono utilizzati non più algoritmi vulnerabili agli attacchi quantistici ma bensì algoritmi resistenti agli attacchi quantistici, nel nostro caso lo SPHINCS.

### **5.1 Proof-of-Stake SPOSTARE IN CAPITOLO 3 NUOVO**

All'interno del capitolo 2 abbiamo già introdotto parte dell'algoritmo di consenso in questione che però andremo ad approfondire all'interno di questo capitolo.

### 5.1.1 Cos'è una Proof-of-Stake?

È detto Proof-of-Stake un tipo di protocollo per la messa in sicurezza di una rete di criptovaluta e per il conseguimento di un consenso distribuito. È basato sul principio che a ogni utente venga richiesto di dimostrare il possesso di un certo ammontare di criptovaluta. Si differenzia dai sistemi Proof-of-Work che sono basati su algoritmi di hash che validano le transazioni elettroniche.

### 5.1.2 Utilizzatori

*Peercoin* è stata la prima criptovaluta ad introdurre sin dal lancio il sistema Proof of Stake senza mai implementarlo completamente. Altre note implementazioni del PoS sono *BitShares*, *Nxt*, *GridCoin*, *BlackCoin* e *Cardano*.

### 5.1.3 Varianti per la selezione di un blocco

Ogni qualvolta un nuovo blocco viene aggiunto alla blockchain, deve essere scelto il creatore del blocco successivo. Dato che quest'ultimo non può essere l'account che possiede la maggiore quantità della criptovaluta (altrimenti questo creerebbe tutti i blocchi), sono stati escogitati diversi metodi di selezione.

**Selezione casuale (random)** Nxt e BlackCoin utilizzano una funzione casuale per predire il generatore del blocco successivo, impiegando una formula che cerca il valore hash più basso rapporta-

## 5.1. PROOF-OF-STAKE SPOSTARE IN CAPITOLO 3 NUOVO Cap.5

to alla dimensione della somma in gioco. Dato che la conoscenza delle somme è pubblica, ogni nodo della rete può predire - con ragionevole accuratezza - quale account si aggiudicherà il diritto di forgiare un nuovo blocco.

**Selezione basata sull'anzianità** La PoS di Peercoin mescola la selezione casuale con il concetto di "anzianità", un numero ottenuto tramite il prodotto del numero di monete per il numero di giorni in cui tali monete sono state possedute. Le monete che non sono state spese per almeno 30 giorni competono per la creazione del blocco successivo. Gli ammontari di monete più anziani e più grandi hanno una maggiore probabilità di firmare il blocco successivo. Eppure quando un ammontare di monete è utilizzato per firmare un blocco, questo ammontare deve ricominciare con "anzianità zero" e quindi aspettare almeno altri 30 giorni prima di poter firmare un altro blocco. E inoltre la probabilità di trovare il blocco successivo è massima dopo 90 giorni, per prevenire che somme consistenti e molto "anziane" possano dominare la blockchain. Questo processo mette in sicurezza la rete e produce gradualmente nuova valuta nel corso del tempo senza consumare una potenza computazionale significativa. Gli sviluppatori di Peercoin sostengono che questo renda più difficile attaccare la rete dato che cade il bisogno di piattaforme centralizzate di mining e inoltre acquistare più di metà delle monete è probabilmente più costoso che acquisire il 51% della potenza di hashing della Proof-of-Work.

## 5.1. PROOF-OF-STAKE SPOSTARE IN CAPITOLO 3 NUOVO Cap.5

**Selezione basata sulla velocità** Il concetto di PoS di Reddcoin basata sulla velocità rivendica di incoraggiare la movimentazione di moneta piuttosto che il suo accumulo.

**Selezione basata sul voto** Invece di utilizzare solamente il concetto di posta in gioco (stake), i creatori dei blocchi possono essere selezionati mediante votazione. BitShares utilizza un sistema che comprende 101 delegati e sceglie casualmente tra essi. Il voto della comunità aumenta l'incentivo dei creatori dei blocchi ad agire responsabilmente, ma al contempo apre alla prospettiva di scenari di sybil attack - come ad esempio nell'eventualità che un singolo utente impersoni i primi cinque delegati.

### **5.1.4 Vantaggi, svantaggi e critiche**

Il PoS viene considerato il meccanismo di consenso più decentralizzato, richiede minori barriere tecniche per partecipare alla rete, i nodi sono più distribuiti e di conseguenza la sicurezza è maggiore. Una critica che viene mossa al PoS è quella di avvantaggiare i grandi holder che, avendo più criptovalute in staking, vengono selezionati più spesso per validare i blocchi e guadagnare gli incentivi. Tuttavia la grandezza dello stake è un incentivo a svolgere il lavoro di validazione correttamente e frequentemente. Più la posta in gioco è alta, più alto è il rischio di perderla quando si commettono degli errori nella validazione.

La Proof-of-Work si basa sul consumo di energia. Ciò significa che un bene tangibile esterno mette in sicurezza la rete. Di contro,

ciò porta al consumo incrementale di energia. Invece, le criptovalute basate sulla Proof of Stake possono essere migliaia di volte più efficienti. Questi costi di mining esercitano la funzione di calmierare il prezzo della valuta.

### 5.1.5 Attacchi quantistici alla Proof-of-Stake

## 5.2 PoS QR

## Capitolo 6

# Conclusioni e sviluppi futuri

# Bibliografia

- [1] In: 48 (set. 2000). doi: [10.1002/1521-3978\(200009\)48:9<771::aid-prop771>3.0.co;2-e](https://doi.org/10.1002/1521-3978(200009)48:9<771::aid-prop771>3.0.co;2-e). URL: <https://doi.org/10.1002%2F1521-3978%28200009%2948%3A9%2F11%3C771%3A%3Aaid-prop771%3E3.0.co%3B2-e>.
- [2] Elli Androulaki et al. “Hyperledger Fabric: A Distributed Operating System for Permissioned Blockchains”. In: *Proceedings of the Thirteenth EuroSys Conference*. EuroSys ’18. Porto, Portugal: Association for Computing Machinery, 2018. ISBN: 9781450355841. DOI: [10.1145/3190508.3190538](https://doi.org/10.1145/3190508.3190538). URL: <https://doi.org/10.1145/3190508.3190538>.
- [3] Dave Bayer, Stuart Haber e W Scott Stornetta. “Improving the efficiency and reliability of digital time-stamping”. In: *Sequences II*. Springer, 1993, pp. 329–334.
- [4] Mauro Bellini. *Blockchain: Cos’è, come funziona e applicazioni oggi*. <https://www.blockchain4innovation.it/esperti/blockchain-perche-e-così-importante/>. Lug. 2021.

- [5] Ethan Bernstein e Umesh Vazirani. “Quantum complexity theory”. In: *SIAM Journal on computing* 26.5 (1997), pp. 1411–1473.
- [6] F. Bloch. “Nuclear Induction”. In: *Physical Review* 70.7-8 (ott. 1946), pp. 460–474. DOI: [10.1103/PhysRev.70.460](https://doi.org/10.1103/PhysRev.70.460).
- [7] Conor. *What's next for Blockchain? 3rd generation platforms*. Set. 2021. URL: <https://medium.com/web3labs/whats-next-for-blockchain-3rd-generation-platforms-a26f34da4d59>.
- [8] David Deutsch. “Quantum theory, the Church–Turing principle and the universal quantum computer”. In: *Proceedings of the Royal Society of London. A. Mathematical and Physical Sciences* 400.1818 (1985), pp. 97–117.
- [9] Stuart Haber e W Scott Stornetta. “How to time-stamp a digital document”. In: *Conference on the Theory and Application of Cryptography*. Springer. 1990, pp. 437–455.
- [10] Joseph J Kearney e Carlos A Perez-Delgado. “Vulnerability of blockchain technologies to quantum attacks”. In: *Array* 10 (2021), p. 100065.
- [11] David Mermin. *Breaking RSA Encryption with a Quantum Computer: Shor's Factoring Algorithm*. URL: <https://web.archive.org/web/20121115112940/http://people.ccmr.cornell.edu/~mermin/qcomp/chap3.pdf>.

- [12] Michele Mosca. “Cybersecurity in an era with quantum computers: Will we be ready?” In: *IEEE Security & Privacy* 16.5 (2018), pp. 38–41.
- [13] Satoshi Nakamoto. *Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System*. URL: <https://bitcoin.org/bitcoin.pdf>.
- [14] Satoshi Nakamoto. “Bitcoin: A peer-to-peer electronic cash system”. In: *Decentralized Business Review* (2008), p. 21260.
- [15] NIST. *NIST. Post-quantum cryptography*. <https://csrc.nist.gov/Projects/Post-Quantum-Cryptography/Post-Quantum-Cryptography-Standardization/>. 2017.
- [16] Alan T. Sherman et al. “On the Origins and Variations of Blockchain Technologies”. In: *CoRR* abs/1810.06130 (2018). arXiv: [1810.06130](https://arxiv.org/abs/1810.06130). URL: <http://arxiv.org/abs/1810.06130>.
- [17] Nick Szabo. *Unenumerated*. <https://web.archive.org/web/20061213062310/https://unenumerated.blogspot.com/2005/12/bit-gold.html>. Dic. 2005.
- [18] Tavares. *Google and NASA achieve quantum supremacy*. <https://www.nasa.gov/feature/ames/quantum-supremacy/>. Ott. 2019.
- [19] *Understanding cryptography's role in blockchains*. Apr. 2019. URL: <https://www.comparitech.com/crypto/cryptography-blockchain/>.

- [20] Marko Vukolić. “The quest for scalable blockchain fabric: Proof-of-Work vs. BFT replication”. In: *International workshop on open problems in network security*. Springer. 2015, pp. 112–125.
- [21] Darya Yafimava. *Hyperledger Enterprise Solutions: Top 5 real use cases*. Mag. 2019. URL: <https://openledger.info/insights/hyperledger-enterprise-solutions-top-5-real-use-cases/>.