

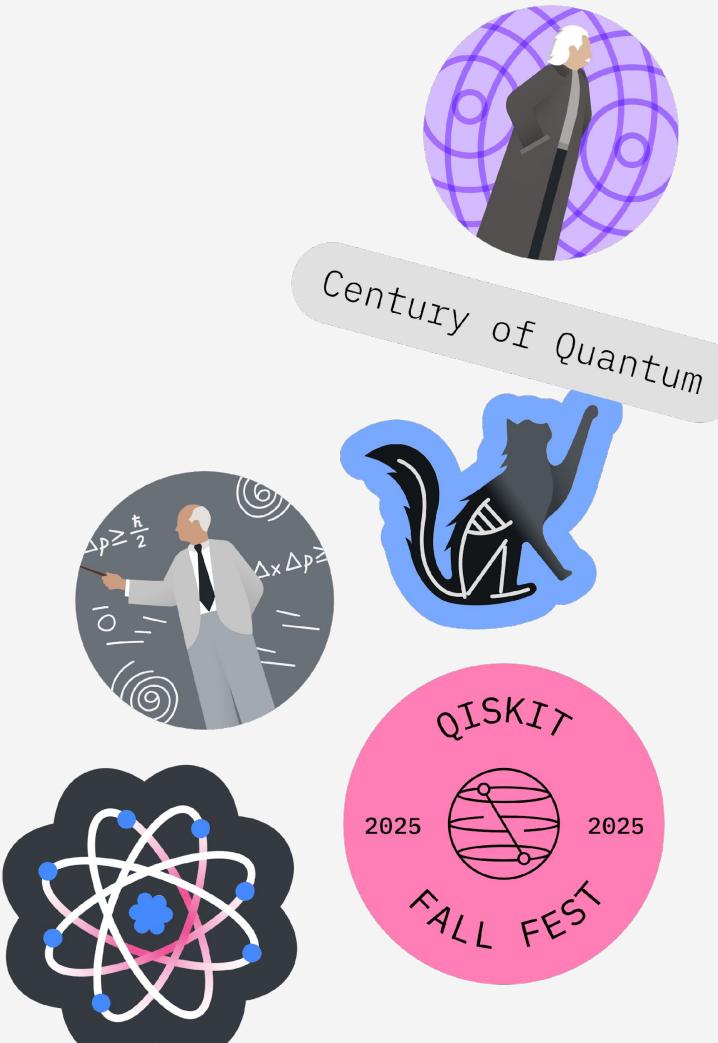
Optimización Clásica

VS

Optimización Cuántica

Nicolas Aguilera
Quantic - Univalle

Andres Valencia
Quantic - Univalle
Qiskit Advocate

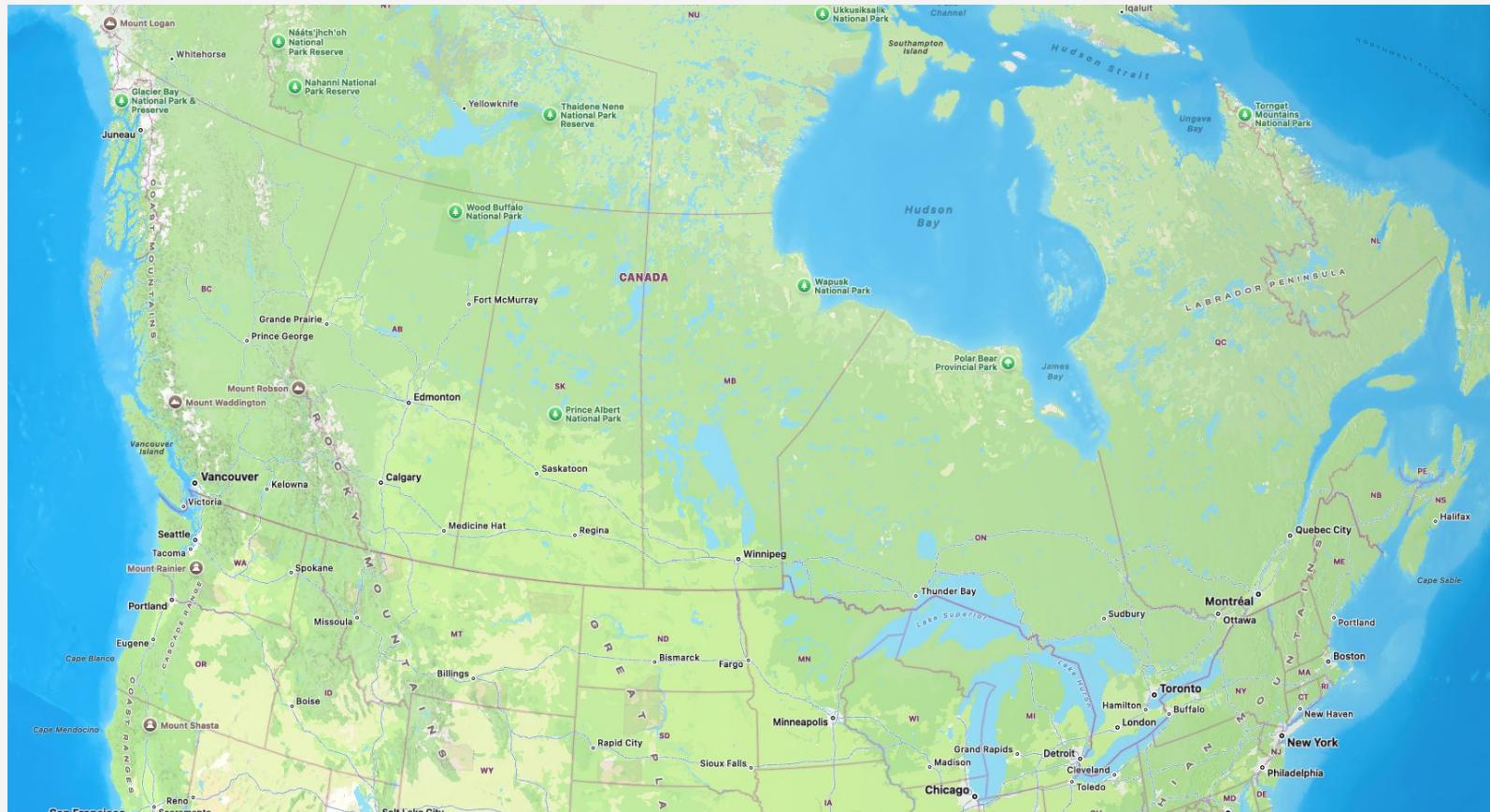




Modeling toolkit for **Resonant X-ray Reflectivity** in multilayer heterostructures

Nicolas Aguilera

Pasante MITACS en University of Saskatchewan
Quantic - Univalle



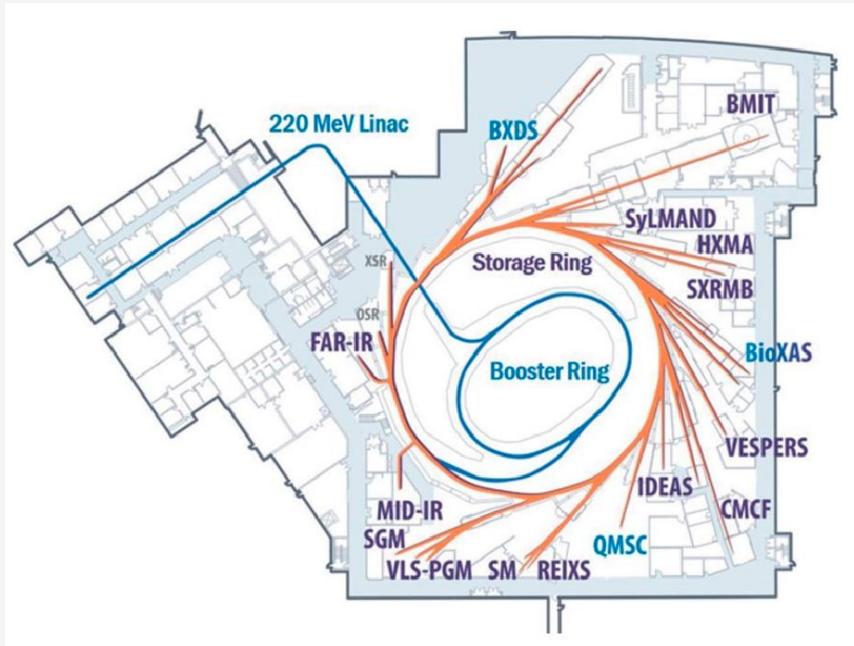


Canadian Light Source

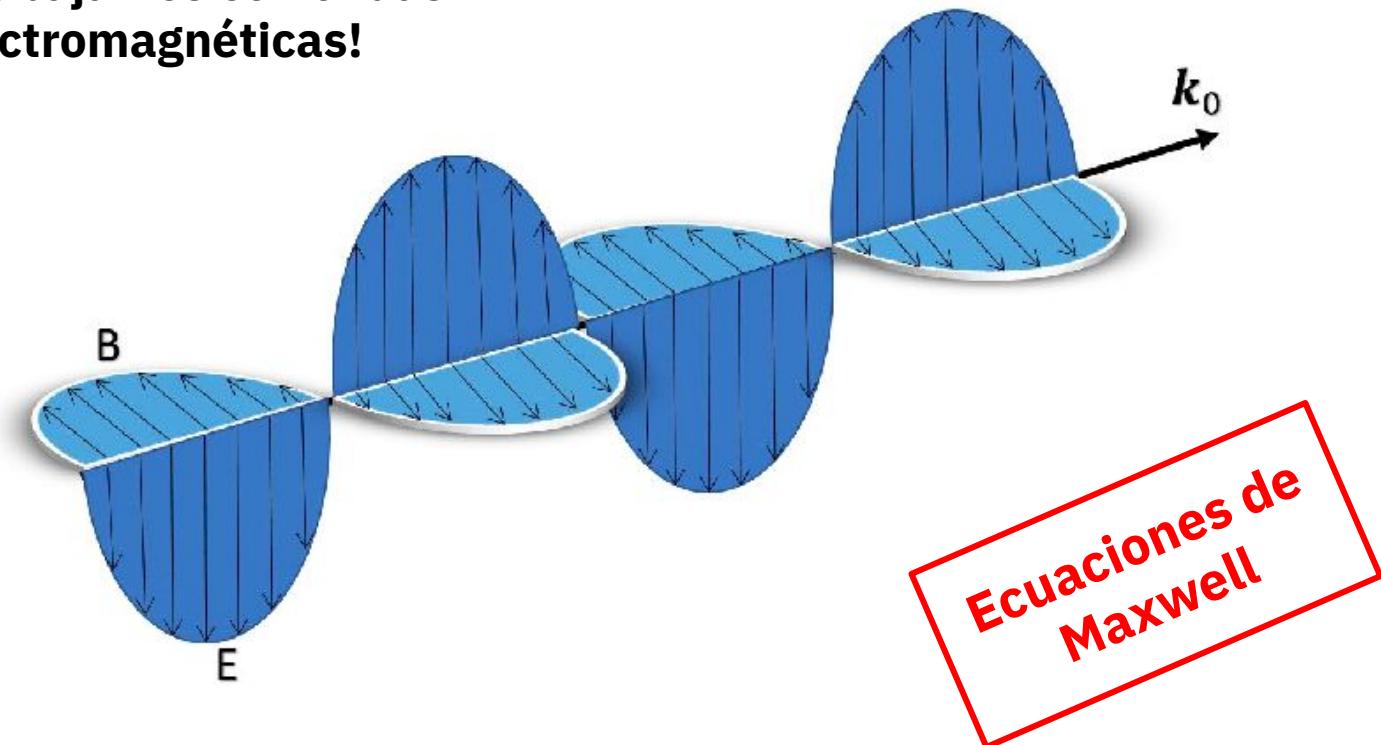
¿Qué es?

Es un acelerador de partículas que genera radiación de sincrotrón: luz de rayos X

Aceleración.
Almacenamiento.
Generación de rayos X.



¡Trabajamos con ondas
electromagnéticas!



Ecuaciones de
Maxwell

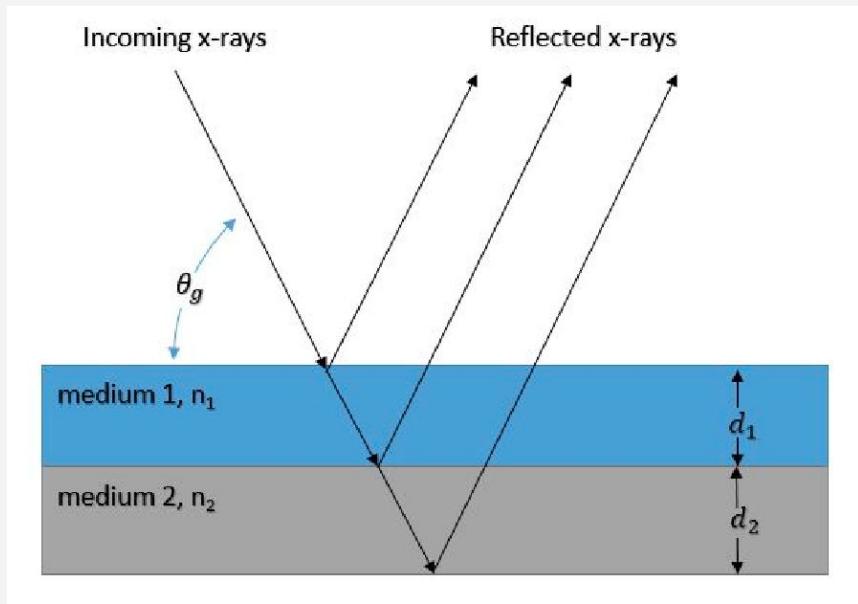
Reflectometría de Rayos X Resonantes RXR



Técnica por la cual se mide la reflectividad de rayos X en una película delgada

El detector mide la interferencia de todas estas ondas reflejadas. Esto crea un patrón que depende del perfil de profundidad estructural de la película.

$$q_z = \frac{4\pi}{\lambda} \sin(\theta_g)$$



Reflectometría de Rayos X Resonantes RXR

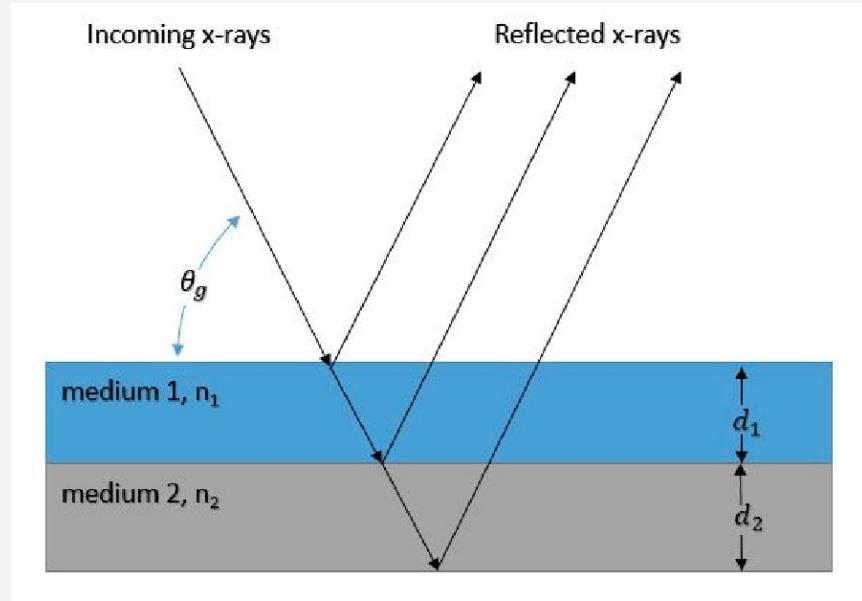


La importancia radica en buscar la resonancia. Esto es coincidir la energía del fotón incidente con un borde de absorción de un elemento en específico.

Cerca de una resonancia, el Factor de Dispersión Atómica ($f(E)$) del átomo sintonizado cambia drásticamente.

$$f(E) = f_1(E) + i f_2(E)$$

Este $f(E)$ es la "respuesta" del átomo a la luz, es decir la amplitud de dispersión.



Reflectometría de Rayos X

Resonantes RXR



¿Cómo relacionamos el factor de forma atómico con lo que esperamos medir?

$$f(E) \rightarrow R(E, q_z)$$

Respuesta: Estudiamos la respuesta colectiva de una capa del material. La cual se describe por su **Índice de Refracción**

$$n(E) = 1 - \delta(E) + i\beta(E) \quad \alpha, \beta \propto \sum_j \rho_j f_j(E)$$

el cual actúa como un **promedio ponderado por densidad** de los factores de dispersión de todos los átomos que la componen:

Reflectometría de Rayos X Resonantes RXR



• Cómo relacionamos el factor de forma atómico con lo

Relacionar

$$n(E) \quad R(E, q_z)$$

Requiere de resolver el problema físico de múltiples interferencias y múltiple dispersión. Ya que el rayo que medimos es la **superposición** de todas estas ondas reflejadas.

Consideremoslo magia ✨

$$n(E)$$

(Realmente es la solución recursiva de las ecuaciones de Maxwell)

$$\rho_j f_j(E)$$

j

el cual actúa como un **promedio ponderado por densidad** de los factores de dispersión de todos los átomos que la componen:

Objetivo de estudio: Heteroestructuras

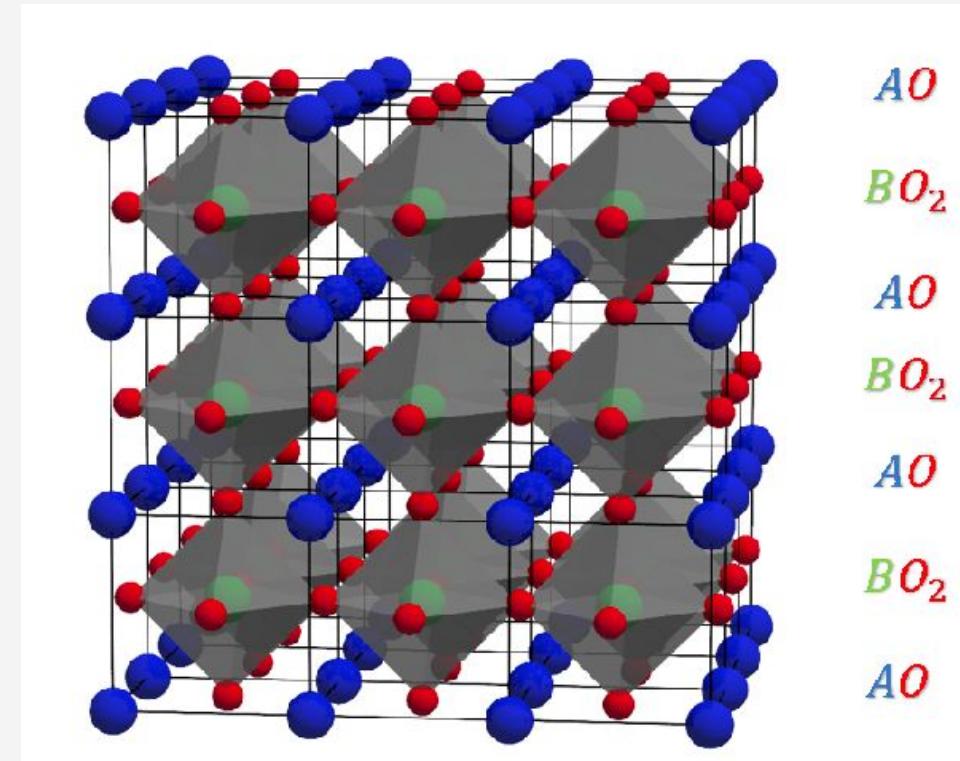
No estudiamos un solo material, sino "sándwiches" a escala atómica llamados **heteroestructuras**.

Comparten estructuras comunes



Entre las interfaces pueden surgir fenómenos emergentes como:

- Magnetismo
- Superconductividad



Datos vs Modelo



Proponer modelo → Simular reflectividad → Comparar con datos

Definimos nuestra mejor suposición de la estructura física como un Modelo de Capas. Este modelo es un vector de parámetros

$$\vec{p} = \{(t_1, \rho_1, \sigma_1, M_1, f_1), \dots, (t_N, \rho_N, \sigma_N, M_N, f_N)\}$$

t_i Grosor

ρ_i Densidad

σ_i Rugosidad

M_i Factores de forma magnéticos

f_i Factores de forma

Al final tendremos dos conjuntos de datos para la reflectividad

$$R_{\text{sim}}(E, q_z, \vec{p})$$

$$R_{\text{exp}}(E, q_z)$$

¿En donde vamos a ejecutar estos modelos?



En un computador clásico.

En estos el ladrillo básico es el bit el cual está en uno de dos estados posibles: 0 1
Y se aplican operaciones lógicas AND, OR, NOT, etc.

Un **algoritmo clásico** es una secuencia finita de instrucciones que, dado un input (bits), produce un output (bits).

entrada: parámetros p , datos R_{exp}
salida: coste $C(p)$

1. simular $R_{sim}(E, q_z, p)$
2. comparar con R_{exp}
3. sumar diferencias $\rightarrow C(p)$

Optimización Clásica



Dada una función de coste

$$C(\vec{p})$$

Queremos encontrar un conjunto de parámetros

$$\vec{p}^*$$

Que cumplan con

$$C(\vec{p}^*) = \min C(\vec{p})$$

Optimización Clásica



Dada una función de coste

$$C(\vec{p})$$

Queremos encontrar un conjunto de parámetros

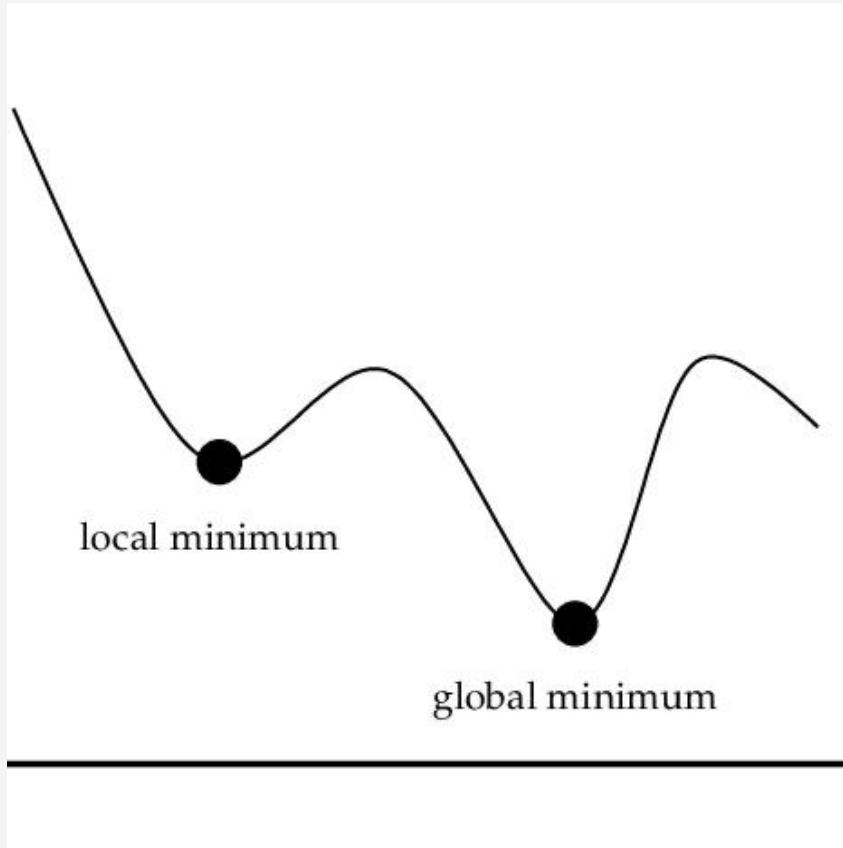
$$\vec{p}^*$$

Que cumplan con

$$C(\vec{p}^*) = \min C(\vec{p})$$

$$C(\vec{p}) = \sum_{E, q_z} w(E, q_z) [R_{\text{sim}}(E, q_z; \vec{p}) - R_{\text{exp}}(E, q_z)]^2$$

Optimización Clásica



- **Por uso de derivadas**
 - Basados en gradiente (locales).
 - Sin derivadas (gradient-free).
- **Por alcance**
 - Locales: buscan un mínimo cercano.
 - Globales: intentan explorar todo el espacio para evitar mínimos locales.
- **Por naturaleza**
 - Deterministas.
 - Estocásticos: usan aleatoriedad.

Optimización Clásica



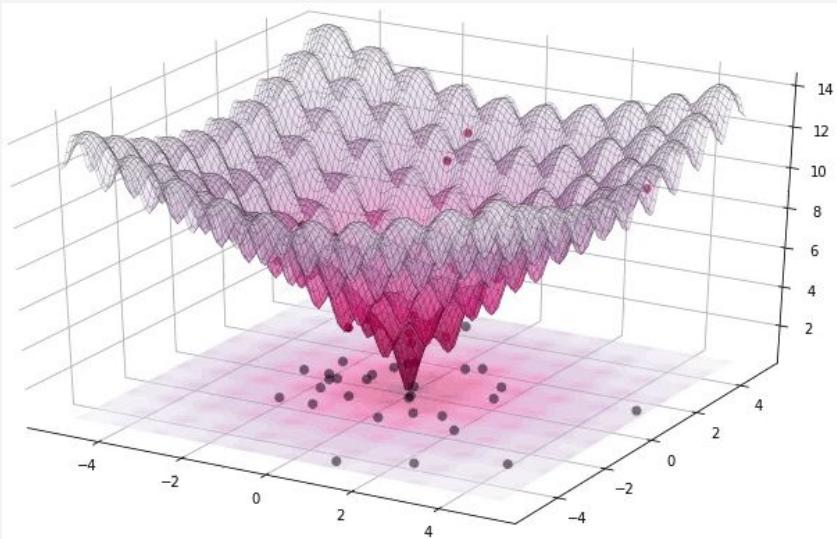
El algoritmo de optimización utilizado fue

Differential Evolution. El esquema conceptual del algoritmo es:

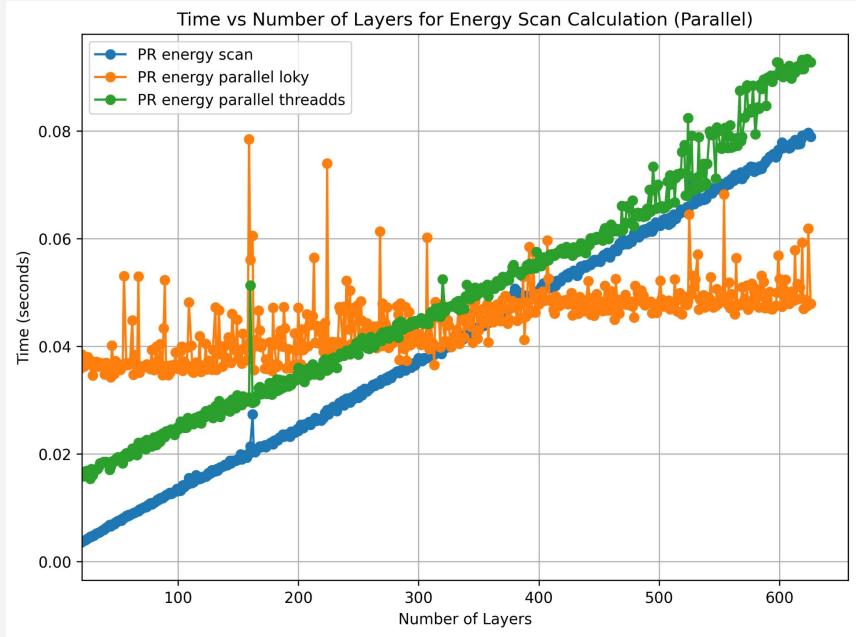
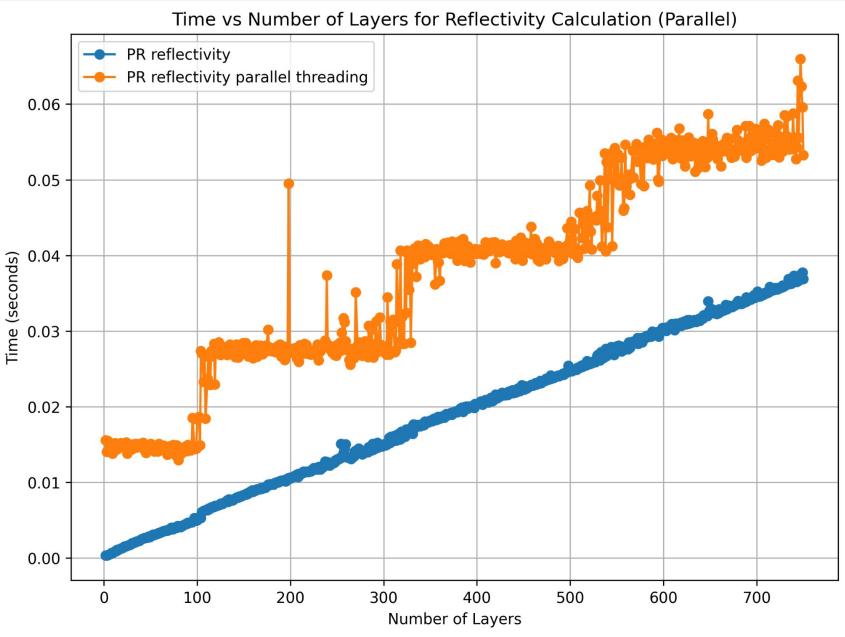
- Inicializar una **población** de vectores $\vec{p}(i)$.
- Para cada vector, crear una versión hija combinando otros vectores.
- Evaluar el coste y **seleccionar como parte de la nueva población el mejor**.
- Repetir.

Se tiene como posibles parámetros:

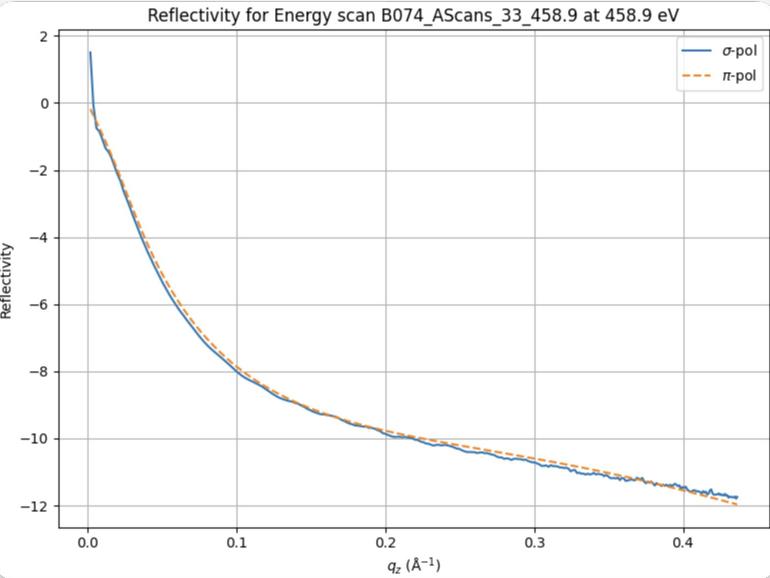
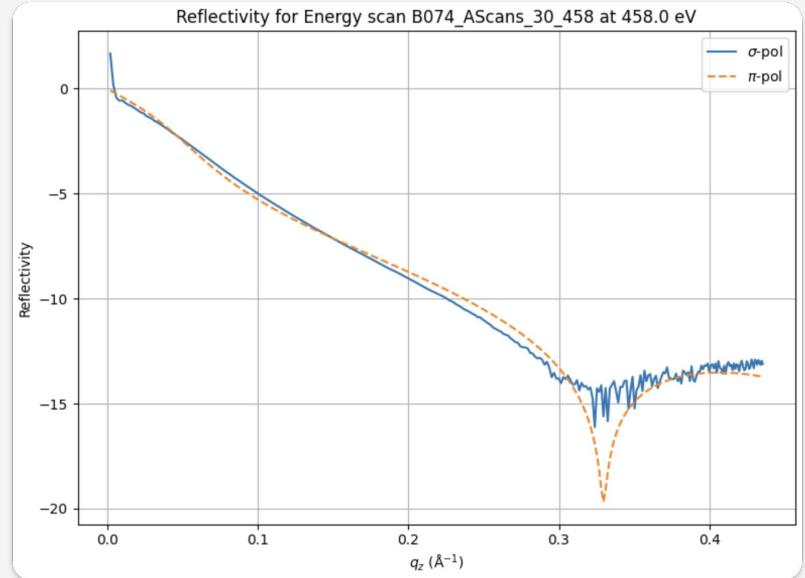
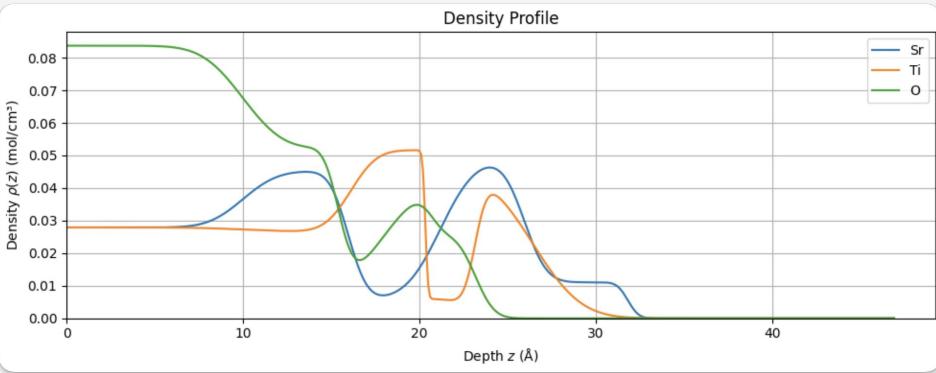
$$N_p \quad F \quad CR$$



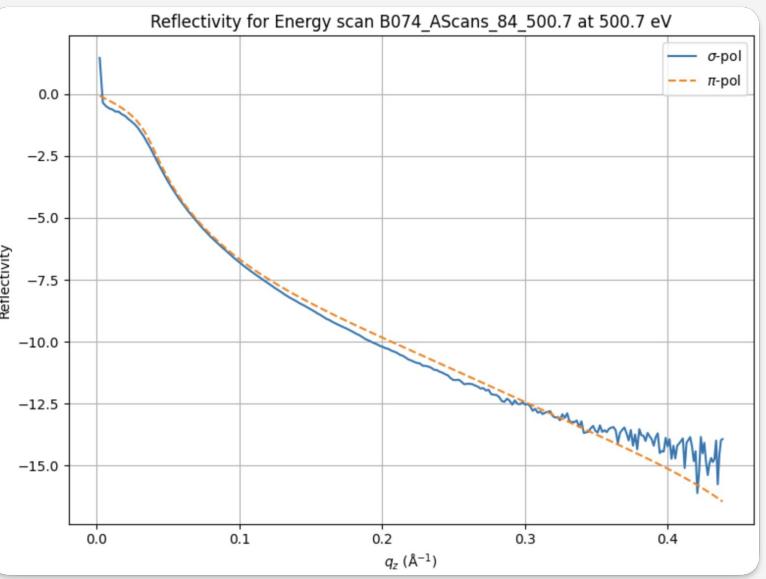
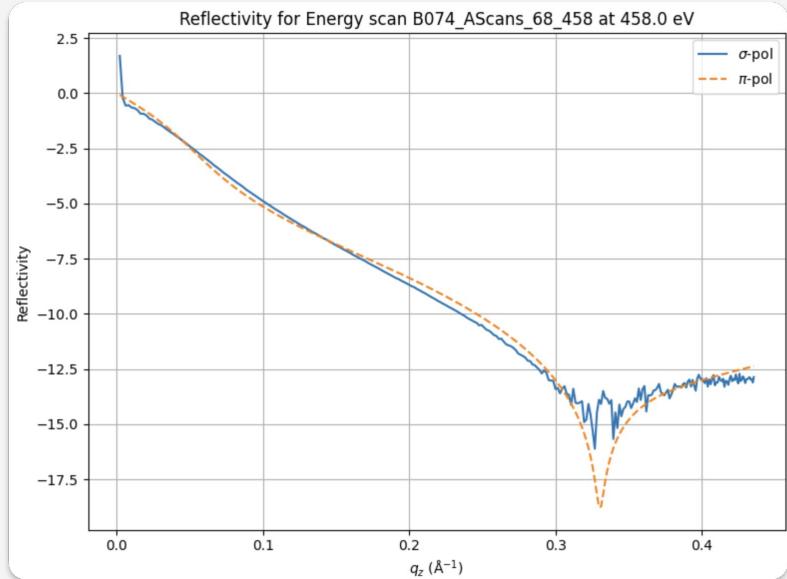
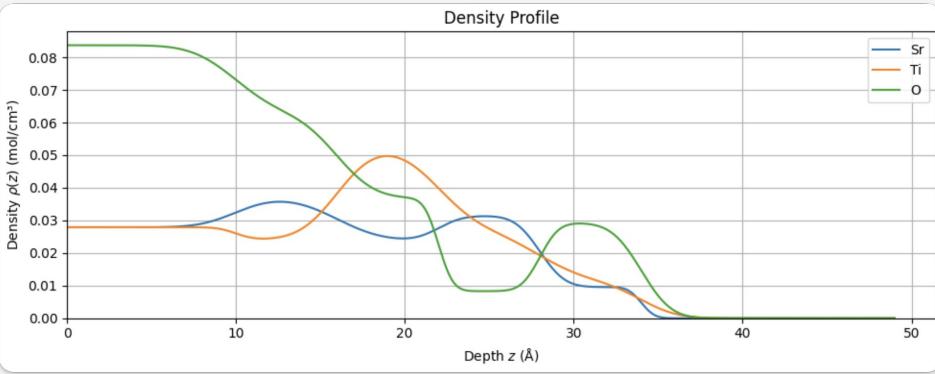
Resultados



Resultados



Resultados



Resultados



rxrmask

Search docs

CONTENTS

- Backends Package
- Core
- Materials Database
- Units & Quantities
- Utilities
- Optimization
- Examples Gallery

rxrmask Documentation

[View page source](#)

rxrmask Documentation

rxrmask is a Python library for modeling resonant X-ray reflectivity (RXR) in oxide heterostructures. It provides:

- An object-oriented API for building and managing multilayer structures.
- A Cython-accelerated backend for fast reflectivity calculations.
- A local materials database of atomic form factors.
- Utilities for plotting and visualizing reflectivity curves.

Installation

Install from PyPI:

```
pip install rxrmask
```

Quick Start

Build a simple bilayer and compute its reflectivity:

Constraint-Preserving QAOA for the **Quadratic Knapsack Problem** via Quantum Tree Generator

Andres Valencia
Pasante MITACS en UQAM (Montreal)
Quantic - Univalle
Qiskit Advocate



GERAD

Group for Research in Decision Analysis

UQÀM
Université du Québec à Montréal



Knapsack Problem (KP)

Problema de Mochila



Cada ítem tiene un valor (q) y un peso (w) asociado

El objetivo es maximizar el costo sin superar el peso permitido

Knapsack Problem (KP)

Problema de Mochila

¿De cuántas formas puedo llenar mi mochila con **n** ítems?



Cada ítem tiene una decisión binaria de entrar en la mochila, al haber **n** de estos, entonces en total serán 2^n



Knapsack Problem (KP)

Problema de Mochila

$$\max_{x \in \{0,1\}^n} \left(\sum_{i=1}^n q_i x_i \right), \quad \text{s.t.} \quad \sum_{i=1}^n w_i x_i \leq C.$$

- El Knapsack Problem (KP) es un problema clásico de optimización combinatoria que pertenece a la clase NP-hard.
- No se conoce un algoritmo determinista que lo resuelva en tiempo polinomial para el caso general.
- Los algoritmos exactos clásicos más comunes incluyen Programación Dinámica y Branch-and-Bound (peor caso exponencial).
- Los métodos aproximados incluyen esquemas Fully Polynomial-Time Approximation Scheme (FPTAS) para la versión clásica.

Quadratic Knapsack Problem (QKP)

Problema cuadrático de Mochila



$$q_i$$



$$q_j$$



$$q_{ij}$$

Se introducen términos cuadráticos que modelan interacciones entre ítems

$$\rightarrow q_{ij} \neq q_i + q_j$$

Quadratic Knapsack Problem (QKP)

Problema cuadrático de Mochila

$$\max_{x \in \{0,1\}^n} \left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n q_{ij} x_i x_j \right), \quad \text{s.t.} \quad \sum_{i=1}^n w_i x_i \leq C.$$

- El QKP también es NP-hard y es significativamente más difícil que el KP clásico debido a la no linealidad de la función objetivo.
- Los métodos exactos clásicos suelen basarse en extensiones de Branch-and-Bound o técnicas de relajación cuadrática, con tiempos de ejecución fuertemente exponenciales en el peor caso.
- Las heurísticas modernas combinan técnicas de búsqueda local, metaheurísticas y relajaciones continuas, pero no garantizan optimalidad global en tiempos polinomiales.
- Debido a su estructura cuadrática, el QKP aparece en problemas de diseño de redes, inversiones, asignación de recursos y optimización con sinergias.

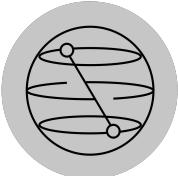
Computación Cuántica



Qubit

Es la unidad básica de información cuántica; su estado se describe como una **superposición coherente** de $|0\rangle$ y $|1\rangle$.

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



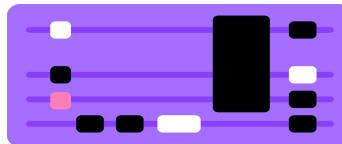
Superposición

La superposición permite que un qubit represente simultáneamente múltiples configuraciones, análogo conceptual al gato de Schrödinger, que está “vivo y muerto” a la vez hasta que se mide.



Estado cuántico

En sistemas de varios qubits, la superposición genera un espacio de estados exponencialmente grande (2^n amplitudes para n qubits).



Algoritmos

Los algoritmos cuánticos explotan interferencia y correlaciones cuánticas para explorar regiones del espacio de soluciones de manera no clásica.





Clásico



Cuántico

Background

Soft Constraints

QUBO
formulation

La idea es convertir la restricción de desigualdad en una restricción de igualdad usando una variable “floja”:

$$\sum_{i=1}^n w_i x_i + s = C, \quad \text{with } s = \sum_{k=0}^{m-1} 2^k s_k, \quad s_k \in \{0, 1\}$$

Slack-free
QUBO

Incorporan la restricción en la función objetivo a través de un término de penalización

$$\max_{x \in \{0,1\}^n} \left[x^T Q x + \lambda \cdot \text{Penalty} \left(\sum_{i=1}^n w_i x_i - C \right) \right]$$

Hard Constraints

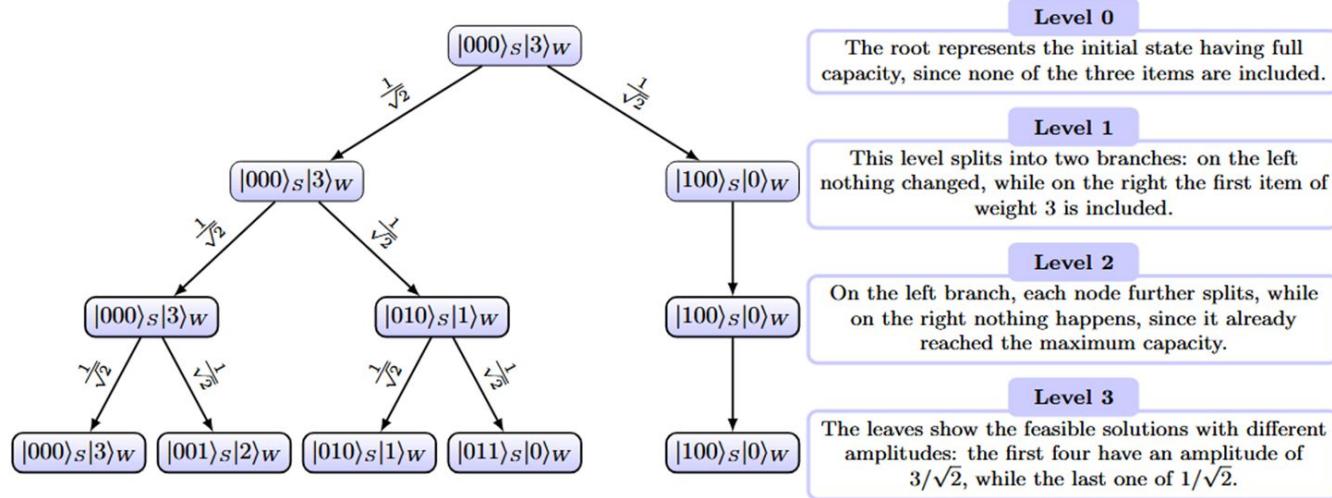
Biased state
preparation

Esta alternativa apunta a iniciar un estado que asigna probabilidades cero o casi cero a aquellos que no satisfacen la restricción.



Quantum Tree Generator (QTG)

Este construcción genera una superposición exclusivamente sobre soluciones factibles utilizando un circuito estructurado en árbol donde cada decisión de bifurcación respeta la restricción de peso.



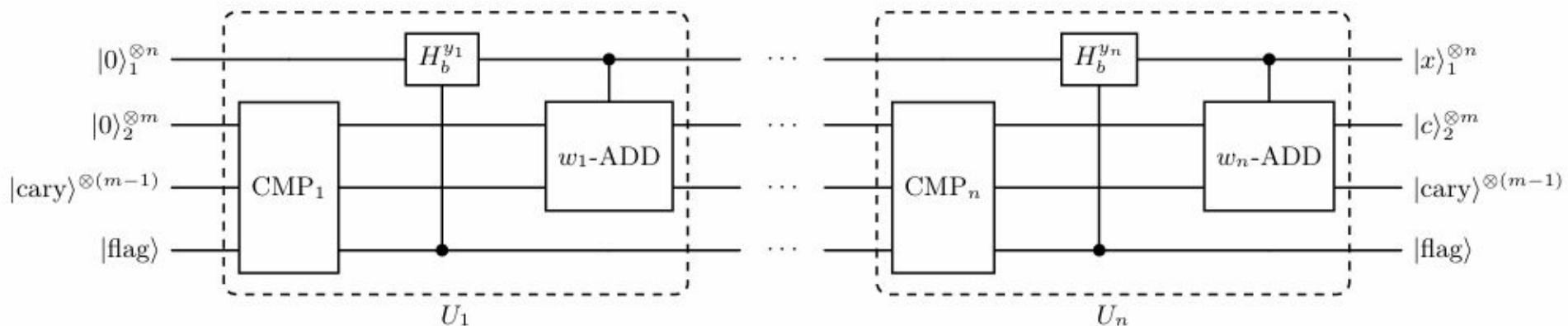
Ejemplo del generador de árbol cuántico para la instancia KP de tres ítems con ganancias $q = (4, 2, 1)$, pesos $w = (3, 2, 1)$ y capacidad máxima $C = 3$. El estado $|b_0, b_1, b_2\rangle_S|c\rangle_W$ indica en S cuál de los tres ítems está incluido ($b_i = 0$ si el ítem i no está incluido e igual a 1 en caso contrario) y en c la capacidad restante. Las ramas del árbol indican la amplitud del estado.

Extraído de “Quantum tree generator improves QAOA state-of-the-art for the knapsack problem”,
 by Paul Christiansen et al. Nov 2024

Quantum Tree Generator (QTG)



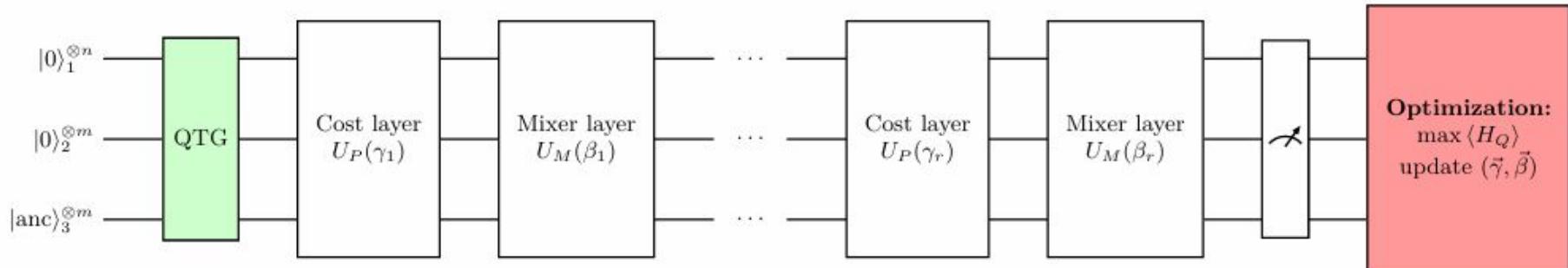
La representación esquemática de las operaciones sobre los qubits se representa mediante un “circuito cuántico”. En esta se indica en un flujo temporal las compuertas que se realizan sobre el sistema.



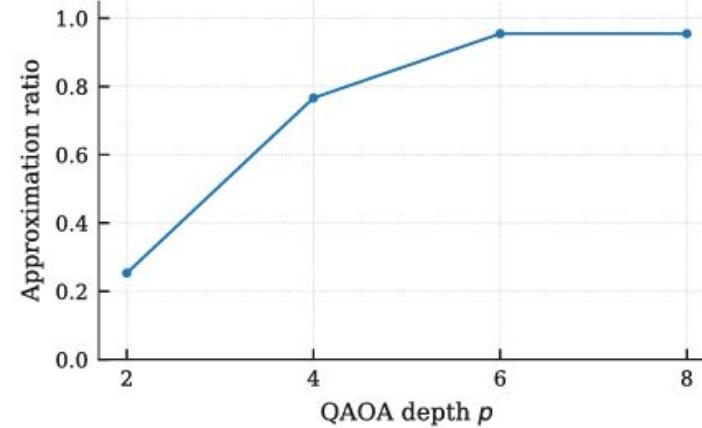
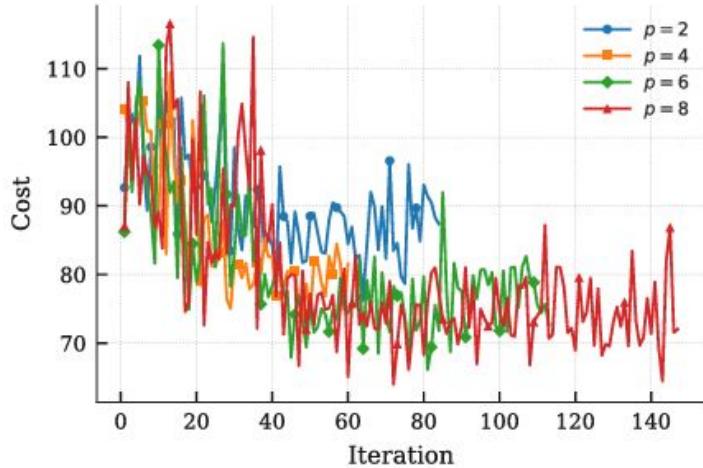
QAOA (Quantum Approximate Optimization Algorithm)



- Es un algoritmo variacional cuántico diseñado para resolver problemas de optimización combinatoria formulados como la minimización de una Función Objetivo (Hamiltoniano).
- El algoritmo alterna entre dos operadores unitarios:
 - Operador de costo
 - Operador mezclador
- El protocolo consiste en aplicar p capas de estos dos operadores.
- QAOA combina exploración cuántica (superposición + entrelazamiento) con optimización clásica, y es robusto ante el ruido, por lo que es atractivo para dispositivos NISQ.



QAOA (Quantum Approximate Optimization Algorithm)



Rendimiento promedio de QTG-QAOA para diferentes niveles de densidad, sobre 20 instancias con 5 elementos, cada una evaluada con 5 capas QAOA y 100 simulaciones por evaluación.

Density (%)	5 Items		
	Avg. CPLEX Gap (%)	Avg. Greedy Gap (%)	
25	1.76		-0.82
50	3.90		-4.40
75	5.21		-6.32
100	9.87		4.89

Resultado de la pasantía

- Experiencia
- Colaboración
- Aprendizaje

Constraint-Preserving QAOA for the Quadratic Knapsack Problem via Quantum Tree Generator

Andres Valencia^{1,*} and Franklin Djeumou Fomeni²

¹*Universidad del Valle, Cali, Valle del Cauca, Colombia*

²*Université du Québec à Montréal, Montreal, QC, Canada*

We implement a fully quantum variant of the Quantum Approximate Optimization Algorithm (QAOA) tailored to the Quadratic Knapsack Problem (QKP), using the Quantum Tree Generator (QTG) as a constraint-preserving mixer. The QTG creates a superposition over feasible configurations, enabling the phase separator to act exclusively within the valid solution space and avoiding unfeasible state amplitudes. This work extends recent developments on quantum knapsack algorithms and introduces the first QTG-QAOA framework for the QKP. We present circuit design, theoretical resource analysis, and scalability considerations. Through Qiskit simulations, we observe that for low-density instances QTG-QAOA is comparable to greedy heuristics, while for higher densities it reaches improved approximation ratios. Moreover, we extend the approach to the Densest Subgraph with Negative Weights (DSNW) using an XY-mixer to reduce implementation cost; in our tests, this variant showed a significant advantage only on small instances and at high edge densities. Overall, constraint-preserving mixer via QTG provides a viable route to feasible-space QAOA for quadratic knapsack-type problems, clarifying both potential and current limitations.



Muchas gracias

Century of Quantum



0ab4