	Los polinomios de Legendre se definen como:
	$p_{i}(x) = \frac{1}{2^{i}} \frac{d^{i}}{dx^{i}} [(x^{i}-1)^{i}]$
	Los Cuales son ortogonales entre sí, para Osisni y xe[-1,1] Forman una base para los polinomios de grab n
	1 or man one such parts as points.
Cov	La Cuadratura gaussiana utiliza la interpolación de lagrange n las raíces del n-ésimo polinomio de Legendre. Para demostrar su grado de precisión, demostraremos que puede integras un polinomio de 12n-1 con n puntos, grado
de	See PCXI un polinomio de grado 2n-1. Si dividimos este polinomio por el n-ésimo polinomo. Legendre se obtiene:
	$\frac{P(x)}{p_n(x)} = \frac{S(x) + R(x)}{p_n(x)} - \frac{P(x)}{p_n(x)} = \frac{S(x) \cdot p_n(x) + R(x)}{p_n(x)}$
l)or	vego, como dividimos un polinomio de grado 2n-1, - uno de grado n, es doro que tanto 5(x) cono R(x) men grado n-1 o menor.

Integrando la expresión entre -1 y 1, se obtrene:

[Pardr=[San-Parad+ [Randr Donde Sar prede excribirse como una combinación limed de los polinomios de Legendre de grado n-L y monor. S(x) = \(\subseteq C_i \cdot \rho_i(x) \), CielR/4i Asi: SPOXIdx = SEC. P. (x) Proxidx + Secondar = = = 0 | P(x) P(x) dx + | 2 | 2 (x) dx Como los politorios de Legendre son ortogonales entre ST, entonois la sumatoria de integrales es nue. I Paride = 0 + S'Raxide. Finalmente, como es parible interpolar exactamente un polinomio de grado n-1 con n' puntos, le chadratura gaussiane integrará perfectamente RXX) y en conservencia PXI

2- Realizand et combis de interval: $\int_{0}^{\sqrt{n}} f(x) dx = \sqrt{n} \int_{0}^{1} f\left(\sqrt{n}y + \sqrt{n}\right) dy$
$= \sqrt{\frac{1}{2}} \int_{1}^{1} f\left(\sqrt{\frac{1}{2}}(y+1)\right) dy$
Evaluando los raras del polinomio de Legendre en el Cambio de variable: (Con 4 cifres significativas)
$ x = 1 \int \frac{1}{2} (-0.8611 + 1) \approx 0.1231 = X_1$
$ i=2 $ $\sqrt{\pi}$ $(-0,3400+1) \approx 0,5849 = x_2$
$i=3/\sqrt{11}(0,3400+1)\approx 1,1875=X_3$
i=4 /17 (0,8611+1) = 1,6494 = X4
Luego, utilizando los valores de la table evaluamos el valores encontrados en la función.
$f(x_1) \approx 1,019$ $f(x_2) \approx 1,420$
$f(x_3) \approx 2,427$ $f(x_4) \approx 3,371$

Luego, por la definición de la cuadratura gaussiana: $\int_{0}^{\infty} f(x) dx = \int_{0}^{\infty} \int_{1=1}^{4} C_{1} \cdot f(x_{1})$ Donde las constantes C_{1} se encuentran en la table.

Así: $\int_{0}^{\infty} f(x) dx \approx \int_{0}^{\infty} \left[C_{1} \cdot f(x_{1}) + C_{2} \cdot f(x_{2}) + C_{3} \cdot f(x_{3}) + C_{4} f(x_{4}) \right]$ $\approx \int_{0}^{\infty} f(x) dx \approx \int_{0}^{\infty} \left[C_{1} \cdot f(x_{1}) + C_{2} \cdot f(x_{2}) + C_{3} \cdot f(x_{3}) + C_{4} f(x_{4}) \right]$ $\approx \int_{0}^{\infty} \left[0.3479 \cdot 1.019 + 0.6521 \cdot 142 + 0.6521 \cdot 2.427 + 0.3479 \cdot 3.371 \right]$ $\approx \int_{0}^{\infty} \left[0.3479 \cdot 1.019 + 0.6521 \cdot 142 + 0.6521 \cdot 2.427 + 0.3479 \cdot 3.371 \right]$

3. Se tiene el problema FA = 1, v, donle ves un vector file Luego, si trasponemos la expresión: $(\overrightarrow{v}_A)^* = (\lambda_i \overrightarrow{v})^* \rightarrow A^* \overrightarrow{v}^T = \overline{\lambda_i} \overrightarrow{v}^T$ propios. Luego, podemos utilizar power iteration. def left Power Iteration (A, Xo): (V, 1) = Power Iteration (A*, Xo) return (VT, X) 4- Se espara que la integral tenga de error absoluto Jr.
Entonces, el algoritmo ousistirá en catalor la integral
com n puntos y luego calcular la estimar
com estimación de n H puntos. Además, se prede utilizar analguier métado ya que no se conoce la naturaleza de pari.

def integral I (x,a, g, p): n=2 -0 2 puntos I = trapecio (x-a, x+a, p, n) error = infinity While error 7 gr: In= I1 I, = trapecio (x-a, x+a, p, n) error = | I, -Io) return I, b) El máximo de la expresión de encuentra calculando la derivada: d P(y)dy = P(x+a) d (x+a) - P(x-a) d (x-a) Reglo de Leibniz $\frac{d}{dx}\left(\int_{a(x)}^{b(x)} f(x,t)dt\right) = f(x,b(x)) \cdot \frac{d}{dx}b(x) - f(x,a(x)) \cdot \frac{d}{dx}a(x)$ $+ \int_{a(x)}^{b(x)} \frac{\partial}{\partial x} f(x,t)dt$

def máximo (F, X0, α): X1 X2 X3

Luego, para encontrar el máximo debe mos encontrar un valor de X3 tal que $F(X,\alpha) = \emptyset$. X3 X4 X5 X6 X7 X7 X7 X8 X9 X9