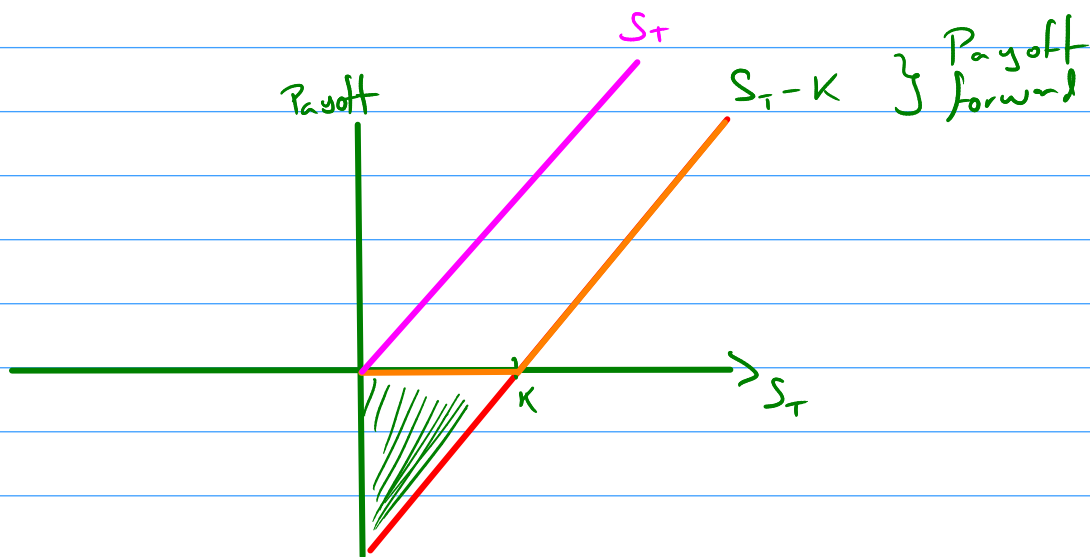


Opciones:

-> De acuerdo al tipo de ejercicio, tenemos:

a) Call (Opciones de compra)

b) Put (Opciones de venta)



Si c es el valor de la prima correspondiente a un call, tenemos que:

$$c > 0$$

$$C \leq S_t \rightarrow S_t < C$$

-> Vender S_t en corto
-> Tener K pesos

$$C > S_t - K \rightarrow \text{suponemos que } C < S_t - K$$

comprar un call
 $S_t - K - c > 0$

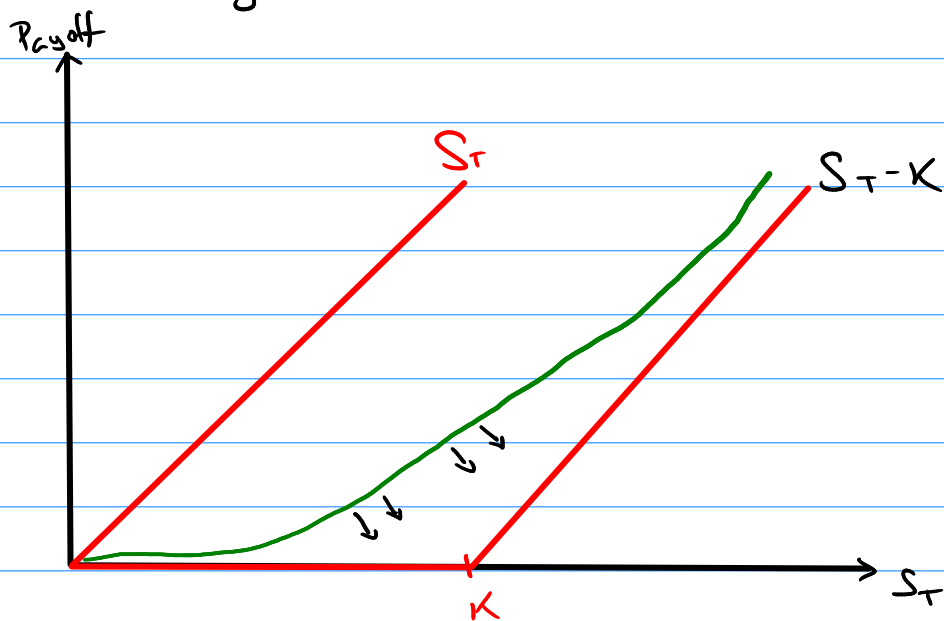
=> en T Si $S_T > K$ => vamos a ejercer el call

-> Compramos S_T pagando K
-> Regresar S_T De los K pesos apartados.
por venta en conto

$$S_i \quad S_T < K$$

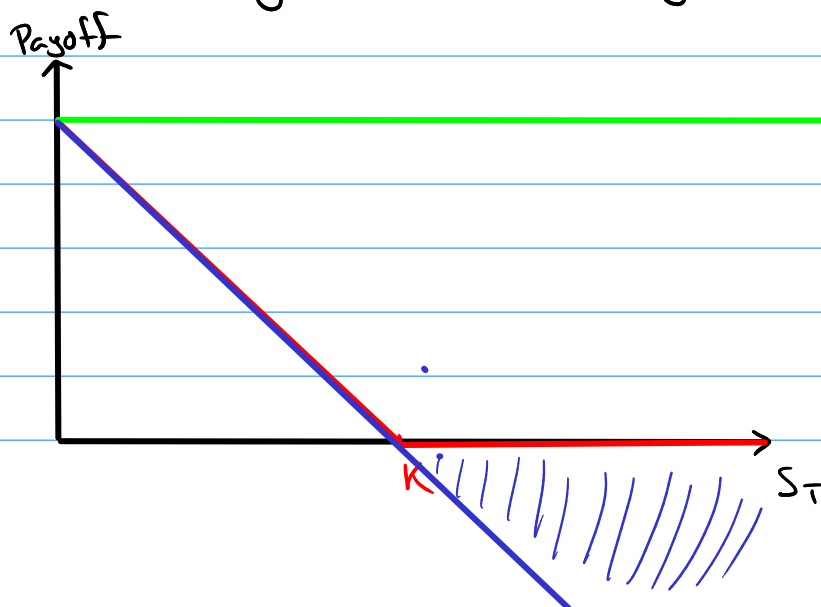
No ejerzo el call, sin embargo tengo que regresar mi acción con la que hice una venta en corto.

Como $K > S_T \Rightarrow$ Puedo comprar S_T y mi ganancia sería $K - S_T$



$$C_T = (S_T - K)^+$$

Para el caso de un put, tenemos las siguientes desigualdades:



$$P < K$$

$$P \geq K - S_t$$

Tenemos que $P \leq K$

→ Suponemos que $P > K \rightsquigarrow \underline{P - K > 0}$
 \uparrow corte \nwarrow larga

→ Vendemos un put

→ A partir K pesos

$$P = (K - S_r)^+$$

Que pasa a vencimiento:

$$= \begin{cases} K - S_T & K > S_T \\ 0 & K < S_T \end{cases}$$

$$K > S_T$$

→ el comprador ejerce el put.

→ Nosotros compramos ST
a precio K.

↓
usando los K
pesas que apertamos.

$$K \leq S_T$$

→ El comprador no ejerce el put.

(₅) No compramos nada
y nos quedamos
con los K pesos

 $k > 0$

Tenemos $S_t > 0$

Tenemos que:

$$P > K - S_t$$

$$P < Ke^{-rt} - S_t$$

Supongamos que $\underbrace{P}_{\text{larga}} < \underbrace{K - S_t}_{\text{corta}}$

$$K - S_t - P > 0$$

en t_0 {
→ comprar un put
→ pedir prestado K pesos a tasa 0%
→ comprar S_t

réplica
de un
Fwd
corto

en T :

$$S_T < K$$

Ejercemos el put

→ Vender S_T a precio K

Ganancia en $T = 0$

$$S_T > K$$

No ejercemos el put

→ En el mercado vendemos S_T y con ese lance pagamos K .

Ganancia en $T = S_T - K$

En resumen

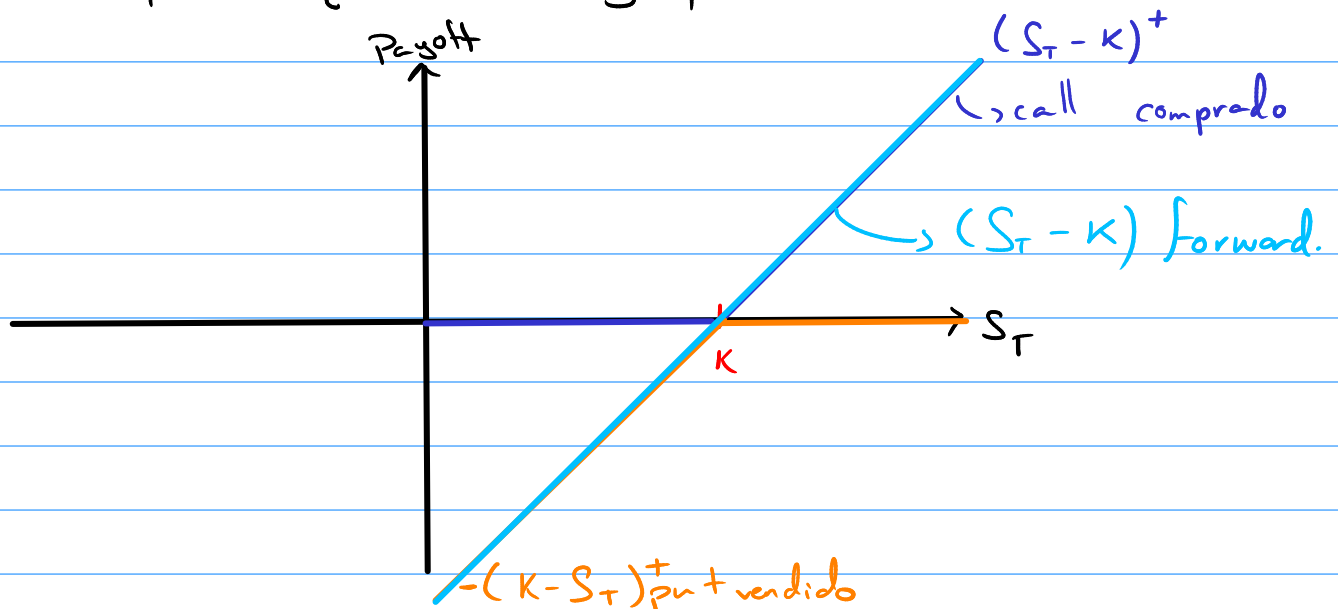
$$\left. \begin{array}{l} S_t - Ke^{-rT} \leq C \leq S_t \\ Ke^{-rT} - S_t \leq P \leq Ke^{-rT} \end{array} \right\} \text{Principales desigualdades}$$

* Si $K_1 < K_2$ dos strikes

$$\Rightarrow \left. \begin{array}{l} c(K_1) > c(K_2) \\ P(K_1) < P(K_2) \end{array} \right\} \text{call spreads}$$

Paridad Put-Call

$$C - P = S_t - Ke^{-r(T-t)} \text{ para todo } t$$



Demstración:

Supongamos que $c - p \neq S_t - K e^{-r(T-t)}$

2 casos:

$$\begin{cases} c - p > S_t - K e^{-r(T-t)} & (A) \\ c - p < S_t - K e^{-r(T-t)} & (B) \end{cases}$$

Objetivo: Crear estrategias de arbitraje para los casos (A) y (B), y con esto, probar la igualdad.

Para $\underbrace{c - p}_{\text{cort-}} > \underbrace{S_t - K e^{-r(T-t)}}_{\text{posición larga}}$

→ $\begin{cases} \text{Compremos } S_t \\ \text{Pidamos prestado } K e^{-r(T-t)} \text{ a tasa } r \\ \text{Vender un call} \\ \text{Comprar un put} \end{cases}$

$$+ c - p - S_t + K e^{-r(T-t)} > 0$$

A tiempo T:

$$S_T > K$$

→ Nos van a ejercer el call

→ No ejercemos nuestro put \times

→ Vendemos S_T y recibimos K

→ Usamos el S_T que habíamos comprado en t.

→ Pagamos el préstamo de K con lo que recibimos de la venta del call.

Qué pasa cuando $S_T < K$?

- No nos van a ejercer el call
- Nosotros si vamos a ejercer el put.
- Por el ejercicio del put, vendemos S_T a precio K .
- Vamos a vender el subyacente que habíamos comprado previamente y con la cantidad K pagaremos la deuda que tenemos previamente también.

→ Con esto, hemos demostrado (A)

Para el inciso (B) tenemos que:

$$\underbrace{c - p}_{\text{largo}} < \underbrace{S_t - K e^{-r(T-t)}}_{\text{costo}}$$

$+ S_t - K e^{-r(T-t)} - c + p > 0$
 ↑ ingreso ↑ ingreso
 ↓ egreso ↓ egreso

- Comparamos un call
- vendemos un put
- Vender en corto S_t
- Invertir $K e^{-r(T-t)}$ a tasa r

$$S_t > K$$

- Ejercer el call
- No ejercer el put

- Compro S_T a precio K .
- Pagamos K con lo invertido
- Tenemos que regresar S_T por la venta en corto

$$S_T < K$$

→ Nos ejercen el put.

→ No ejercemos el call. $K e^{-r(T-t)}$

→ Con lo que invertimos, $K e^{-r(T-t)}$ compramos S_T por el put.

→ S_T lo regresamos por la venta en corto que hicimos.

Bajo cualquiera de los dos escenarios (A) y (B), tenemos una ganancia sin riesgo alguno, lo que representa una oportunidad de arbitraje. ▽

⇒ la única alternativa que nos queda, es que

$$C - P = S_t - K e^{-r(T-t)}$$

$$C = P \quad \text{si y solo si:}$$

$$\Leftrightarrow S_t = K e^{-r(T-t)}$$

$$\Leftrightarrow K = S_t e^{r(T-t)} \quad \left. \vphantom{K = S_t e^{r(T-t)}} \right\} \begin{array}{l} \text{Precio} \\ \text{Forward} \end{array}$$

$$C(F_t(t, T)) = P(F_t(t, T))$$