

Динамические структуры данных

Прикладное программирование

Стеки

В списках доступ к элементам происходит посредством адресации, при этом доступ к отдельным элементам не ограничен. Но существуют также и такие списковые структуры данных, в которых имеются ограничения доступа к элементам. Одним из представителей таких списковых структур является стековый список или просто стек.

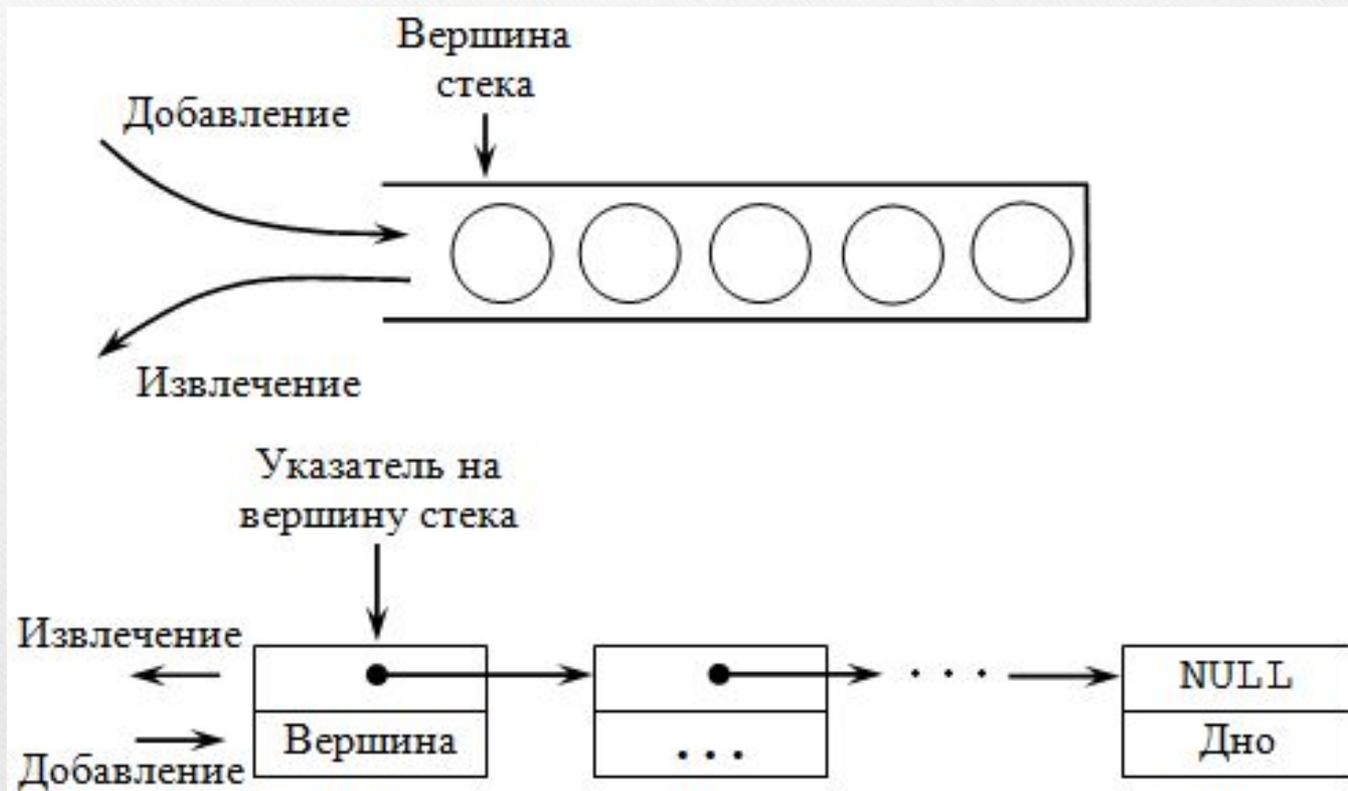
Стеки

- **Стек** (англ. **stack** – стопка) – это структура данных, в которой новый элемент всегда записывается в ее начало (вершину) и очередной читаемый элемент также всегда выбирается из ее начала. В стеках используется метод доступа к элементам **LIFO** (**Last Input – First Output**, "последним пришел – первым вышел"). Чаще всего принцип работы стека сравнивают со стопкой тарелок: чтобы взять вторую сверху, нужно сначала взять верхнюю.

Стеки

- **Стек – это список, у которого доступен один элемент (одна позиция). Этот элемент называется вершиной стека. Взять элемент можно только из вершины стека, добавить элемент можно только в вершину стека. Например, если записаны в стек числа 1, 2, 3, то при последующем извлечении получим 3,2,1.**

Стеки



Описание стека

- Описание стека выглядит следующим образом:
- `struct имя_типа {`
- информационное поле;
- адресное поле;
- };

Описание стека

- где информационное поле – это поле любого ранее объявленного или стандартного типа;
- адресное поле – это указатель на объект того же типа, что и определяемая структура, в него записывается адрес следующего элемента стека.

Описание стека

- Например:
- `struct list {`
- `type pole1;`
- `list *pole2;`
- `} stack;`

Организация стека

- Стек как динамическую структуру данных легко организовать на основе линейного списка. Поскольку работа всегда идет с заголовком стека, то есть не требуется осуществлять просмотр элементов, удаление и вставку элементов в середину или конец списка, то достаточно использовать экономичный по памяти линейный однонаправленный список.

Организация стека

- Для такого списка достаточно хранить указатель вершины стека, который указывает на первый элемент списка. Если стек пуст, то списка не существует, и указатель принимает значение **NULL**.

Описание стека

- Описание элементов стека аналогично описанию элементов линейного однонаправленного списка. Поэтому объявим стек через объявление линейного однонаправленного списка:
- `struct Stack {`
- `Single_List *Top; // вершина стека`
- `};`
- `.....`
- `Stack *Top_Stack; // указатель на вершину стека`

Основные операции, производимые со стеком

- Основные операции, производимые со стеком:

- ✓ создание стека;
- ✓ печать (просмотр) стека;
- ✓ добавление элемента в вершину стека;
- ✓ извлечение элемента из вершины стека;
- ✓ проверка пустоты стека;
- ✓ очистка стека.

Создание стека

- в функции создания стека используется функция добавления элемента в вершину стека.
- //создание стека
- `void Make_Stack(int n, Stack* Top_Stack){`
- `if (n > 0) {`
- `int tmp; //вспомогательная переменная`
-

Создание стека

- `cout << "Введите значение ";`
- `cin >> tmp; //вводим значение`
информационного поля
- `Push_Stack(tmp, Top_Stack);`
- `Make_Stack(n-1, Top_Stack);`
- `}`
- `}`

Добавление элемента в вершину стека

- //добавление элемента в вершину стека
- `void Push_Stack(int NewElem, Stack* Top_Stack){`
- `Top_Stack->Top =Insert_Item_Single_List(Top_Stack->Top,1,NewElem);`
- `}`

Печать стека

```
✓ //печать стека
✓ void Print_Stack(Stack* Top_Stack){
✓   Print_Single_List(Top_Stack->Top);
✓ }
```

Извлечение элемента из вершины стека

- //извлечение элемента из вершины стека
- `int Pop_Stack(Stack* Top_Stack){`
- `int NewElem = NULL;`
- `if (Top_Stack->Top != NULL) {`
- `NewElem = Top_Stack->Top->Data;`

Извлечение элемента из вершины стека

- `Top_Stack->Top` =
`Delete_Item_Single_List(Top_Stack->Top,0);`
- `//удаляем вершину`
- `}`
- `return NewElem;`
- `}`

Проверка пустоты стека

- //проверка пустоты стека
- `bool Empty_Stack(Stack* Top_Stack){`
- `return Empty_Single_List(Top_Stack->Top);`
- `}`

Очистка стека

- //очистка стека
- void Clear_Stack(Stack* Top_Stack){
- Delete_Single_List(Top_Stack->Top);
- }

Пример работы со стеком

- Пример. Дана строка символов. Проверьте правильность расстановки в ней круглых скобок.
- В решении данной задачи будем использовать стек. Приведем главную функцию и функцию для проверки правильности расстановки круглых скобок.

Пример работы со стеком

- //главная функция
- `int main()`
- `{`
- `char text[255];`
- `printf("Введите текст, содержащий \"(\\" и
\\")\" \n");`
-

Пример работы со стеком

- `gets(text);`
- `Check_Brackets (text);`
- `system("pause");`
- `return 0;`
- `}`

Пример работы со стеком

//функция проверки правильности расстановки скобок

```
void Check_Brackets (char *text){  
    int i;  
    int flag=1;  
    Stack *Top_Stack;  
    Top_Stack = new Stack();
```

Пример работы со стеком

```
for(i=0; i<strlen(text); i++) {  
    if(text[i]==')' ) {  
        if(Empty_Stack(Top_Stack)) {  
            //Попытка удалить нулевой элемент стека  
            flag=0;  
            break;  
        }  
    }  
}
```

Пример работы со стеком

- `if(Top_Stack->Top->Data == '(')`
- `Pop_Stack(Top_Stack);`
- `else {`
- `flag=0;`
- `break;`
- `}`
- `}`

Пример работы со стеком

- `if(text[i]=='(')`
- `Push_Stack(text[i],Top_Stack);`
- `}`
- `if(flag!=0 && Empty_Stack(Top_Stack))`
- `printf("Верно!");`
- `else printf("Неверно!");`
- `Clear_Stack(Top_Stack);`
- `printf("\n");`

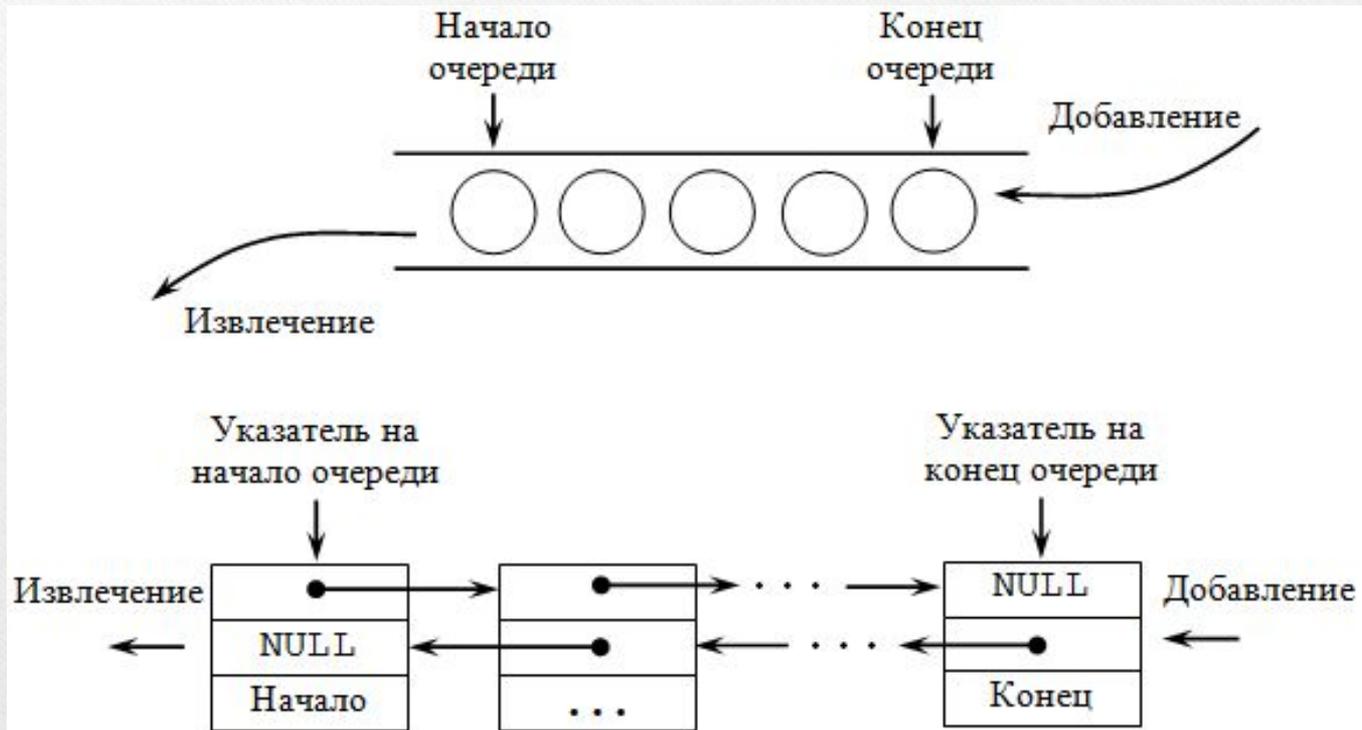
Очереди

- **Очередь** – это структура данных, представляющая собой последовательность элементов, образованная в порядке их поступления. Каждый новый элемент размещается в конце очереди; элемент, стоящий в начале очереди, выбирается из нее первым. В очереди используется принцип доступа к элементам FIFO (First Input – First Output, "первый пришёл – первый вышел«).

Очереди

- В очереди доступны два элемента (две позиции): начало очереди и конец очереди. Поместить элемент можно только в конец очереди, а взять элемент только из ее начала. Примером может служить обыкновенная очередь в магазине.

Очереди



Описание очереди

- Описание очереди выглядит следующим образом:
- `struct имя_типа {`
- информационное поле;
- адресное поле1;
- адресное поле2;
- };

Описание очереди

- где информационное поле – это поле любого, ранее объявленного или стандартного, типа;
- адресное поле1, адресное поле2 – это указатели на объекты того же типа, что и определяемая структура, в них записываются адреса первого и следующего элементов очереди.

Описание очереди

- Например:
- 1 способ: адресное поле ссылается на объявляемую структуру.
- ```
struct list2 {
```
- ```
    type pole1;
```
- ```
 list2 *pole1, *pole2;
```
- ```
}
```

Описание очереди

- 2 способ: адресное поле ссылается на ранее объявленную структуру.
- ```
struct list1 {
```
- ```
    type pole1;
```
- ```
 list1 *pole2;
```
- ```
}
```
- ```
struct ch3 {
```
- ```
    list1 *beg, *next ;
```

Организация очереди

Очередь как динамическую структуру данных легко организовать на основе линейного списка. Поскольку работа идет с обоими концами очереди, то предпочтительно будет использовать линейный двунаправленный список.

Организация очереди

- Хотя для работы с таким списком достаточно иметь один указатель на любой элемент списка, здесь целесообразно хранить два указателя – один на начало списка (откуда извлекаем элементы) и один на конец списка (куда добавляем элементы). Если очередь пуста, то списка не существует, и указатели принимают значение **NULL**.

Описание очереди

- Объявление очереди через объявление линейного двунаправленного списка:
- `struct Queue {`
- `Double_List *Begin; // начало очереди`
- `Double_List *End; // конец очереди`
- `};`
- `.....`
- `Queue *My_Queue; // указатель на очередь`

Основные операции, производимые с очередью

- Основные операции, производимые с очередью:
 - ✓ создание очереди;
 - ✓ печать (просмотр) очереди;
 - ✓ добавление элемента в конец очереди;
 - ✓ извлечение элемента из начала очереди;
 - ✓ проверка пустоты очереди;
 - ✓ очистка очереди.

Создание очереди

- Реализацию этих операций приведем в виде соответствующих функций, которые, в свою очередь, используют функции операций с линейным двунаправленным списком.
- //создание очереди
- ```
void Make_Queue(int n, Queue* End_Queue){
```
- ```
Make_Double_List(n,&(End_Queue->Begin),N  
ULL);
```

Создание очереди

- `Double_List *ptr; //вспомогательный указатель`
- `ptr = End_Queue->Begin;`
- `while (ptr->Next != NULL)`
- `ptr = ptr->Next;`
- `End_Queue->End = ptr;`
- `}`

Печать очереди

- //печать очереди
- `void Print_Queue(Queue* Begin_Queue){`
- `Print_Double_List(Begin_Queue->Begin);`
- `}`

Извлечение элемента из начала очереди

- //извлечение элемента из начала очереди
- `int Extract_Item_Queue(Queue*
Begin_Queue){`
- `int NewElem = NULL;`
- `if (Begin_Queue->Begin != NULL) {`
- `NewElem = Begin_Queue->Begin->Data;`

Извлечение элемента из начала очереди

- `Begin_Queue->Begin=Delete_Item_Double_List(Begin_Queue->Begin,0);`
- `//удаляем вершину`
- `}`
- `return NewElem;`
- `}`

Проверка пустоты очереди

- //проверка пустоты очереди
- `bool Empty_Queue(Queue* Begin_Queue){`
- `return`
`Empty_Double_List(Begin_Queue->Begin);`
- `}`

Очистка очереди

- //очистка очереди
- `void Clear_Queue(Queue* Begin_Queue){`
- `return`
`Delete_Double_List(Begin_Queue->Begin);`
- `}`

Пример работы с очередью

- **Пример.** Дана последовательность ненулевых целых чисел. Признаком конца последовательности является число 0. Найдите среди них первый наибольший отрицательный элемент. Если такого элемента нет, то выведите сообщение об этом.

Пример работы с очередью

- В данной задаче будем использовать основные операции для работы с очередью, рассмотренные ранее. Приведем главную функцию и функцию для реализации поиска первого наибольшего отрицательного элемента.

Пример работы с очередью

- //главная функция
- `int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[]){`
- `int n;`
- `Queue *My_Queue;`
- `My_Queue = new Queue();`
- `Make_Queue(1,My_Queue);`

Пример работы с очередью

- `while (My_Queue->End->Data != 0){`
- `cout << "Введите значение ";`
- `cin >> n;`
- `Add_Item_Queue(n,My_Queue);`
- `}`

Пример работы с очередью

- `cout << "\nОчередь: \n";`
- `Print_Queue(My_Queue);`
- `Find_Max_Negative_Element(My_Queue);`
- `system("pause");`
- `return 0;`
- `}`

Пример работы с очередью

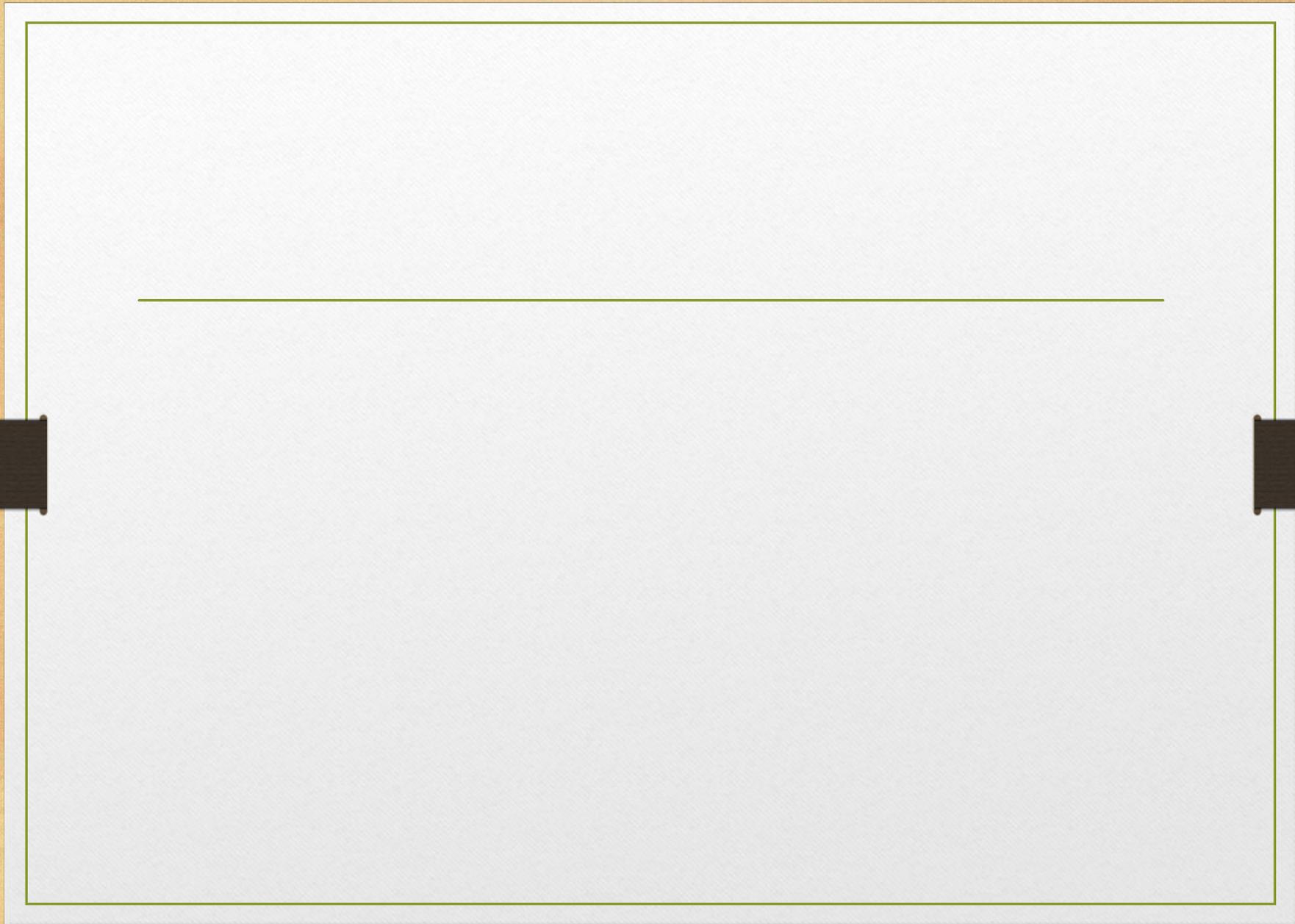
- // функция поиска первого наибольшего отрицательного элемента
- `void Find_Max_Negative_Element(Queue* Begin_Queue){`
- `int tmp;`
- `int max=Extract_Item_Queue(Begin_Queue);`
-

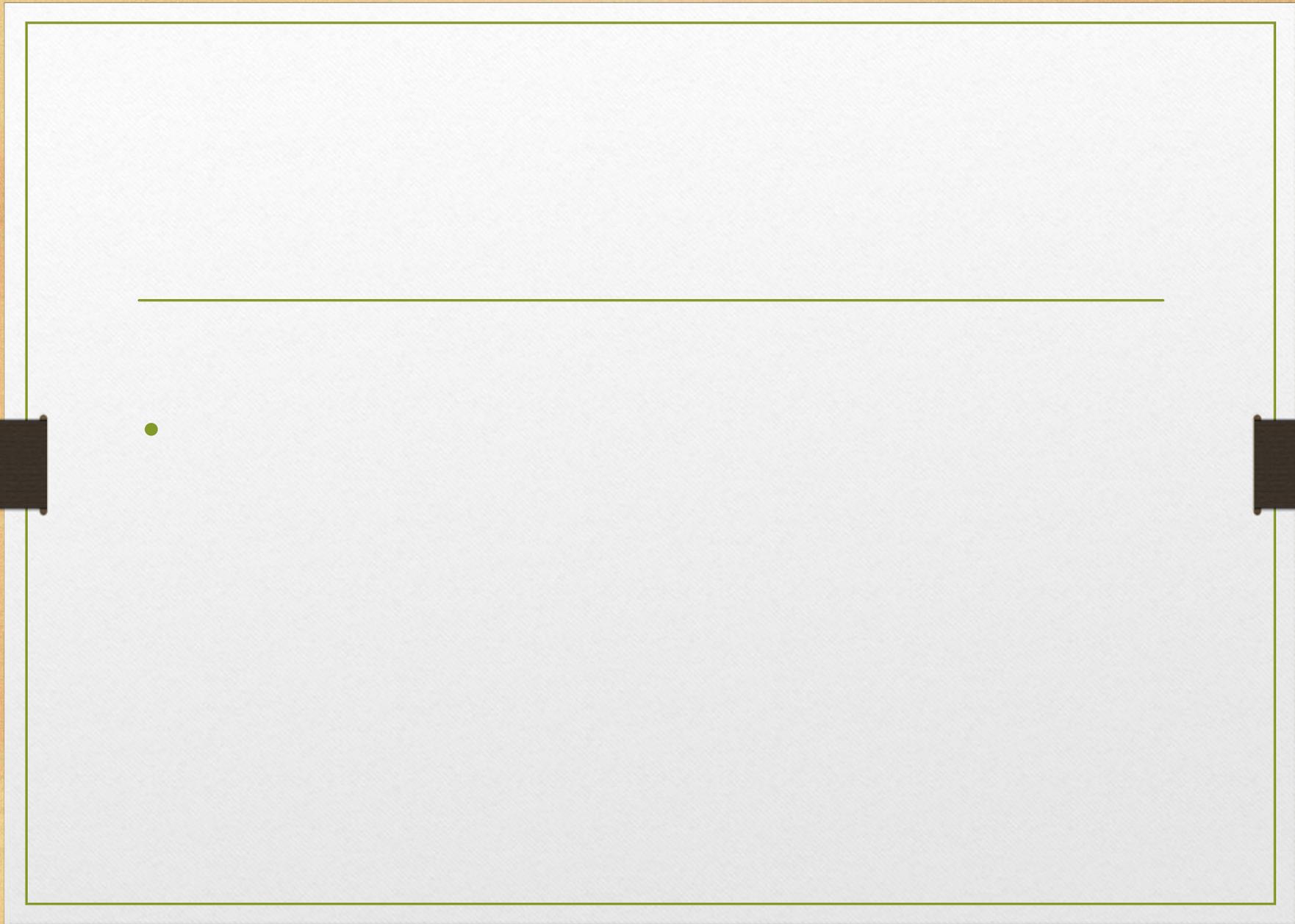
Пример работы с очередью

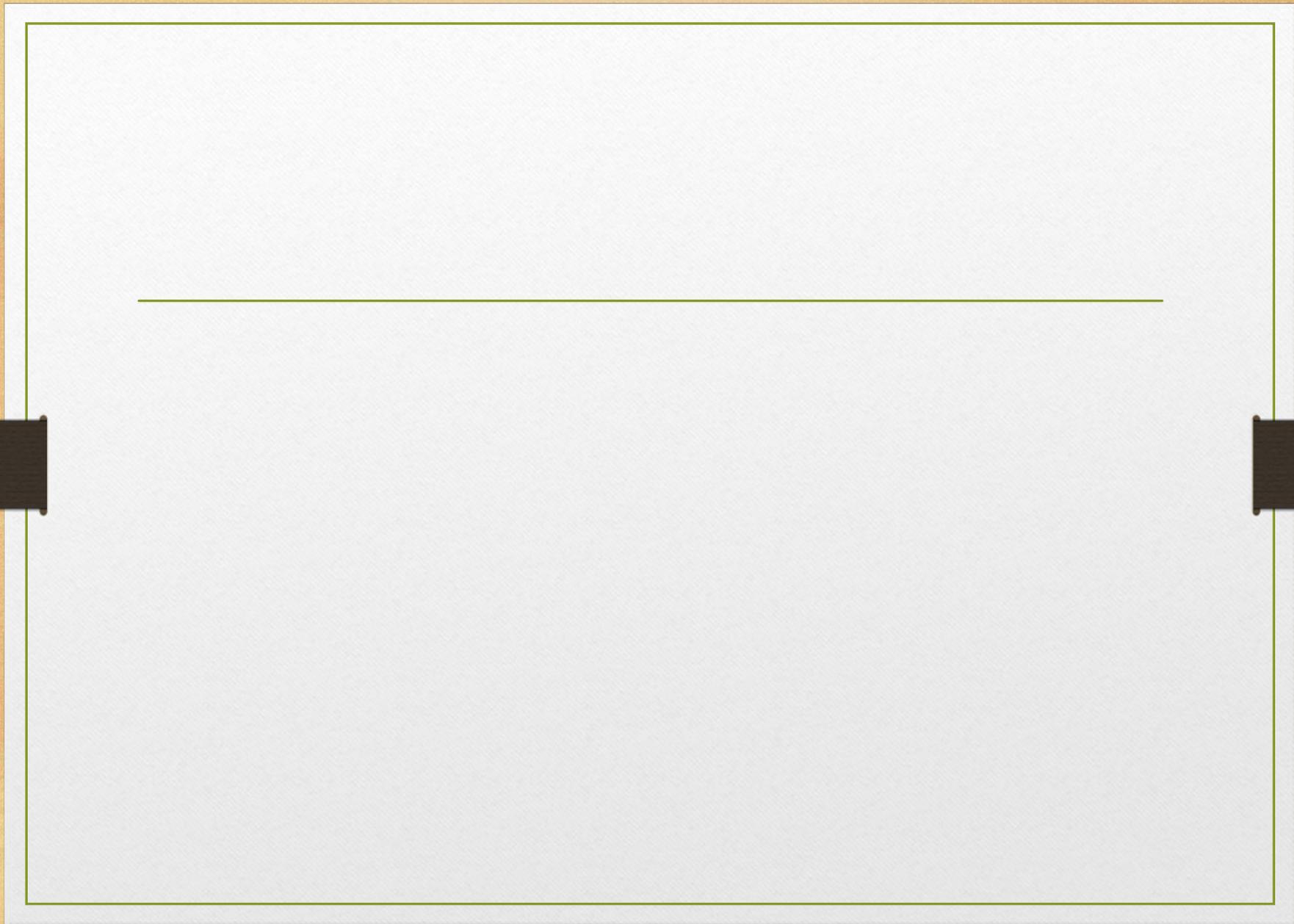
- `while (Begin_Queue->Begin->Data != 0) {`
- `tmp = Extract_Item_Queue(Begin_Queue);`
- `if (max > 0 || tmp < 0 && abs(tmp) < abs(max))`
- `max = tmp;`
- `}`

Пример работы с очередью

- `if (max > 0) printf("Элементов нет!");`
- `else printf("Есть такой элемент: %d", max);`
- `}`

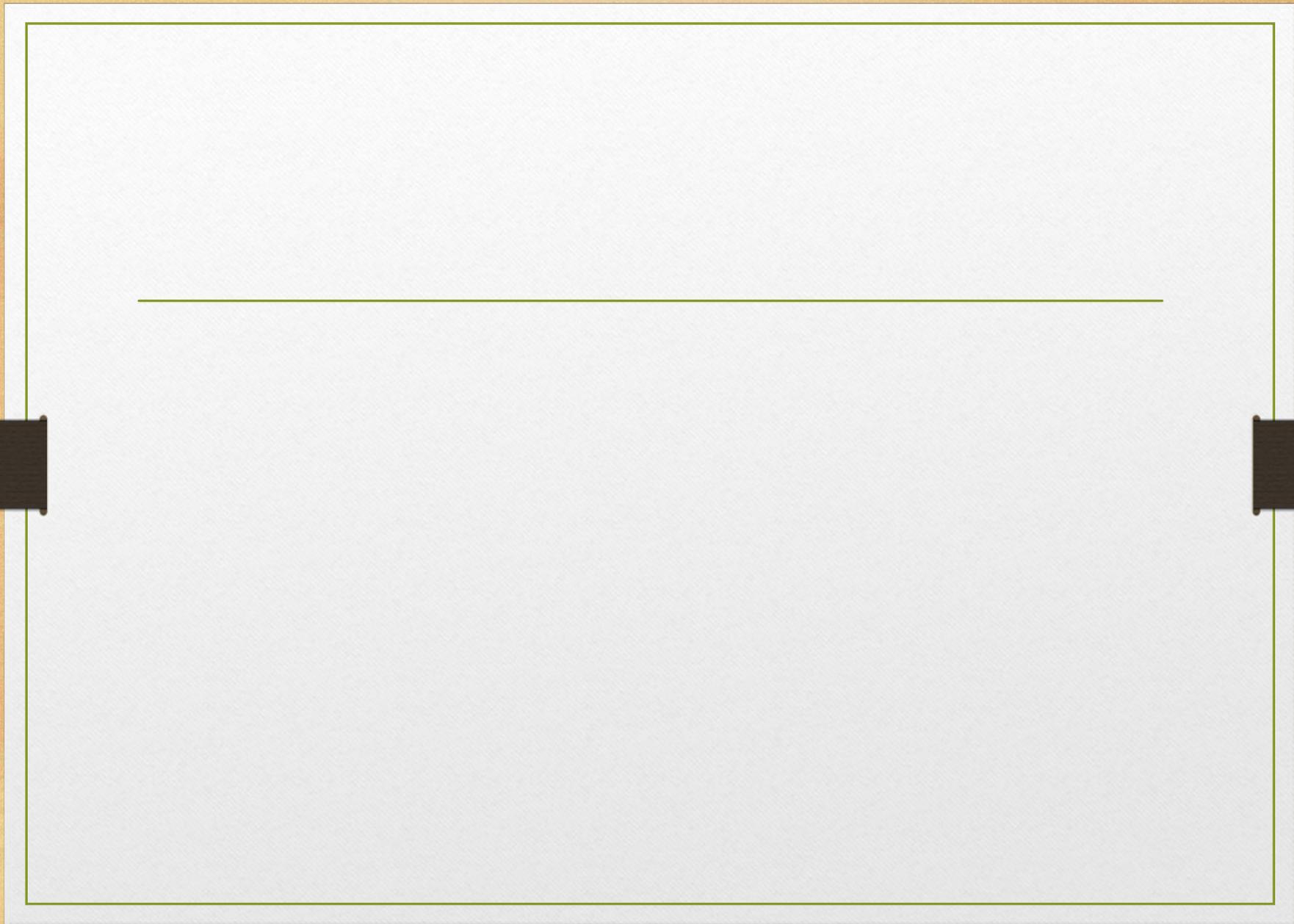


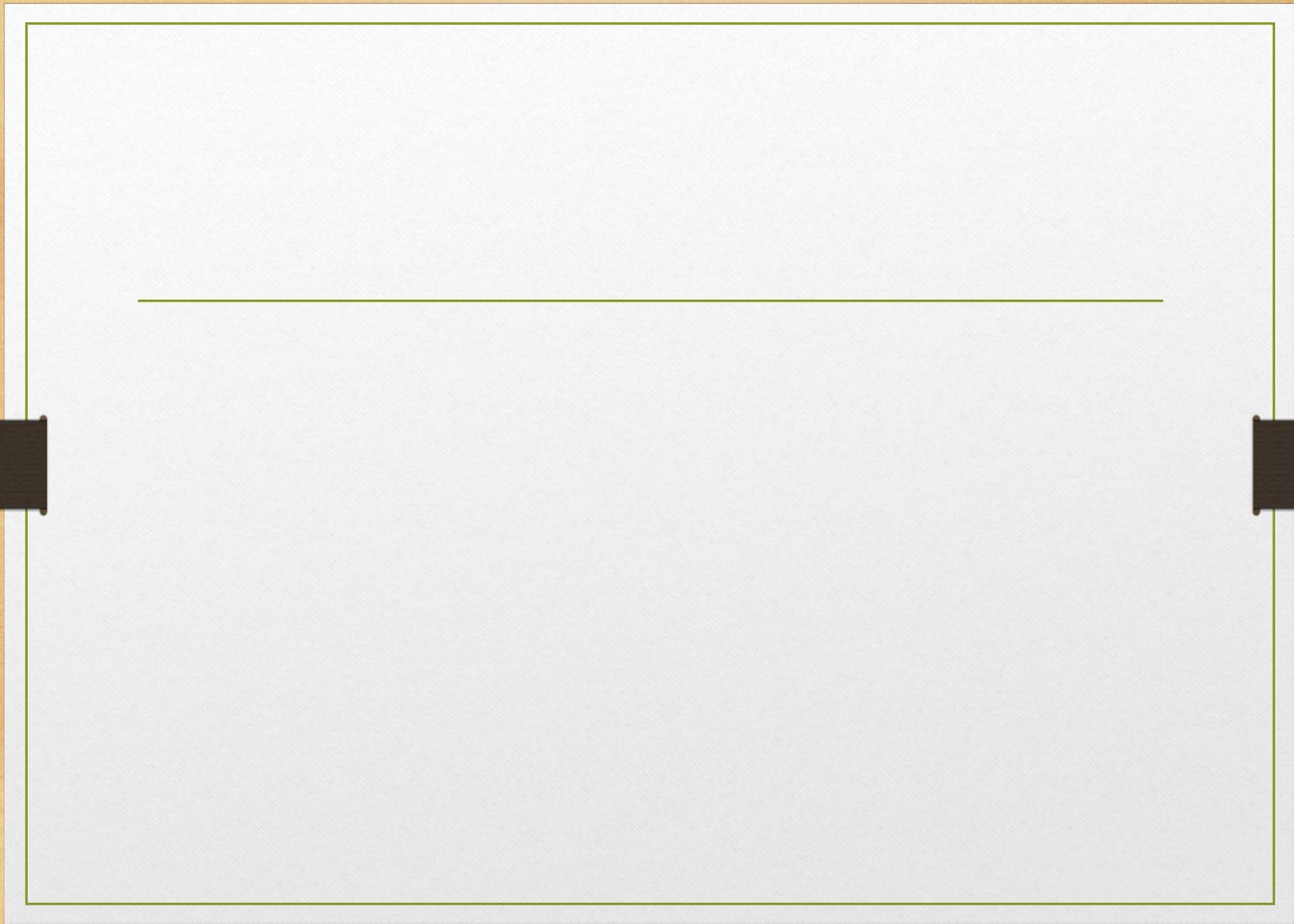




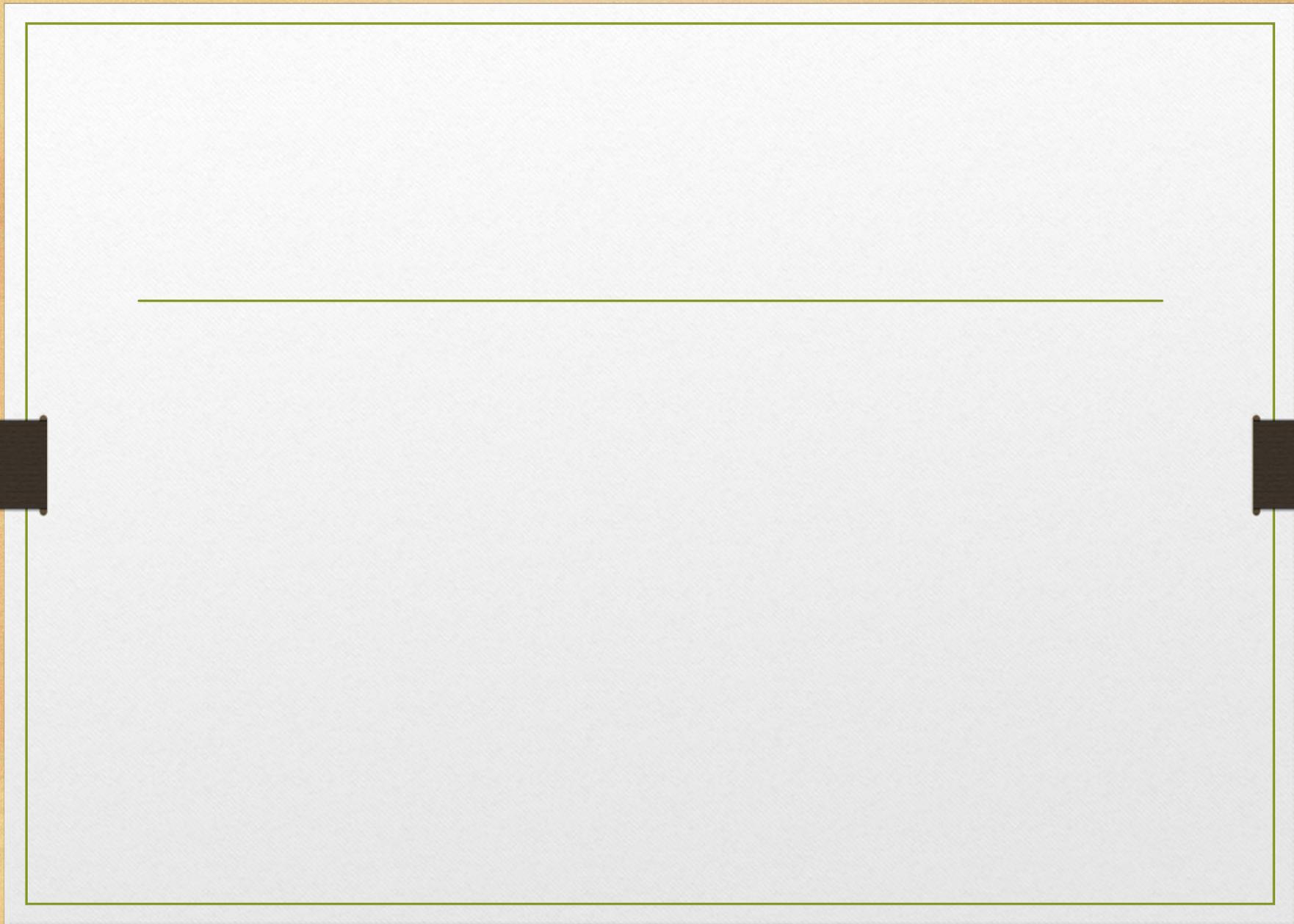
●

●

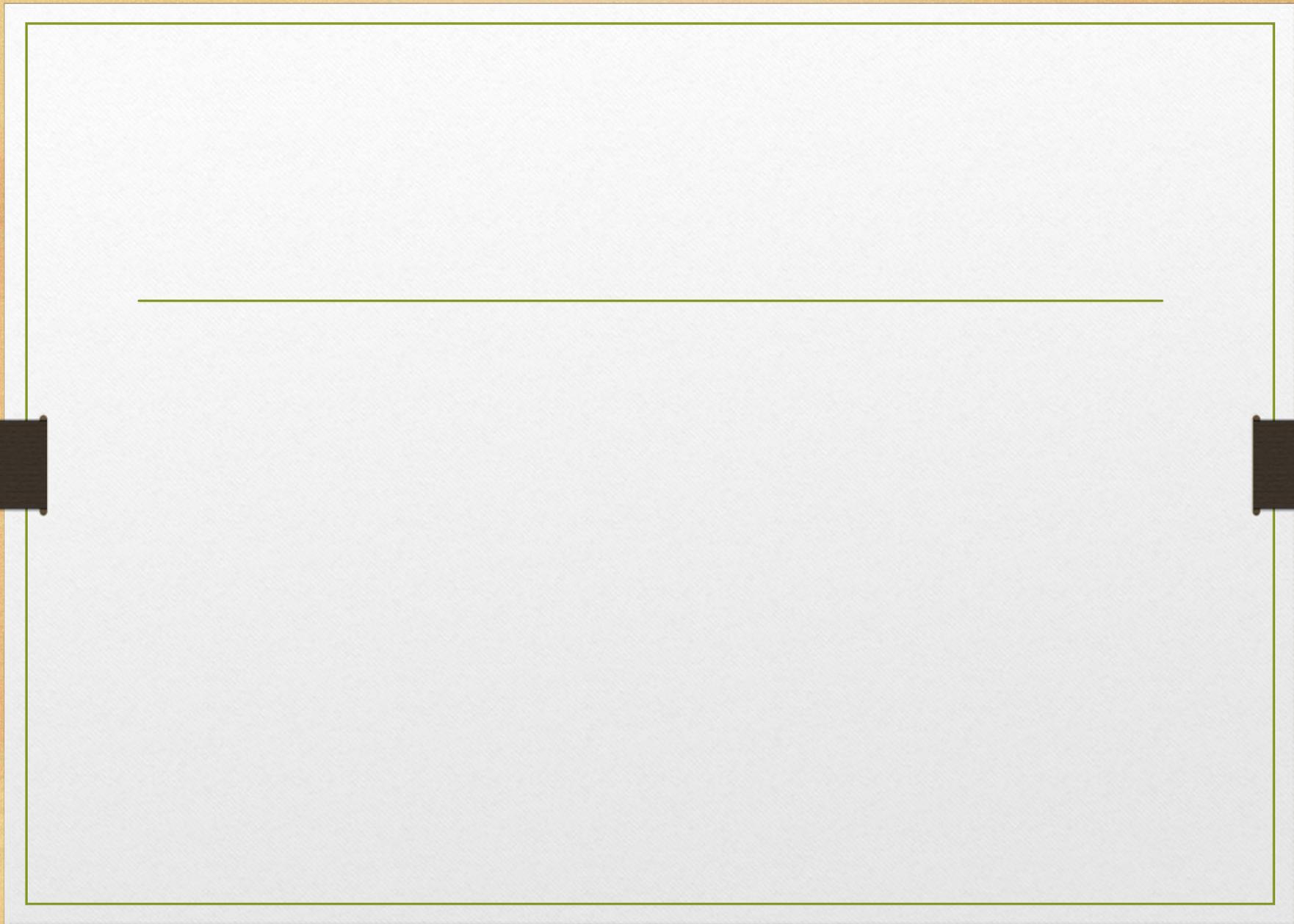


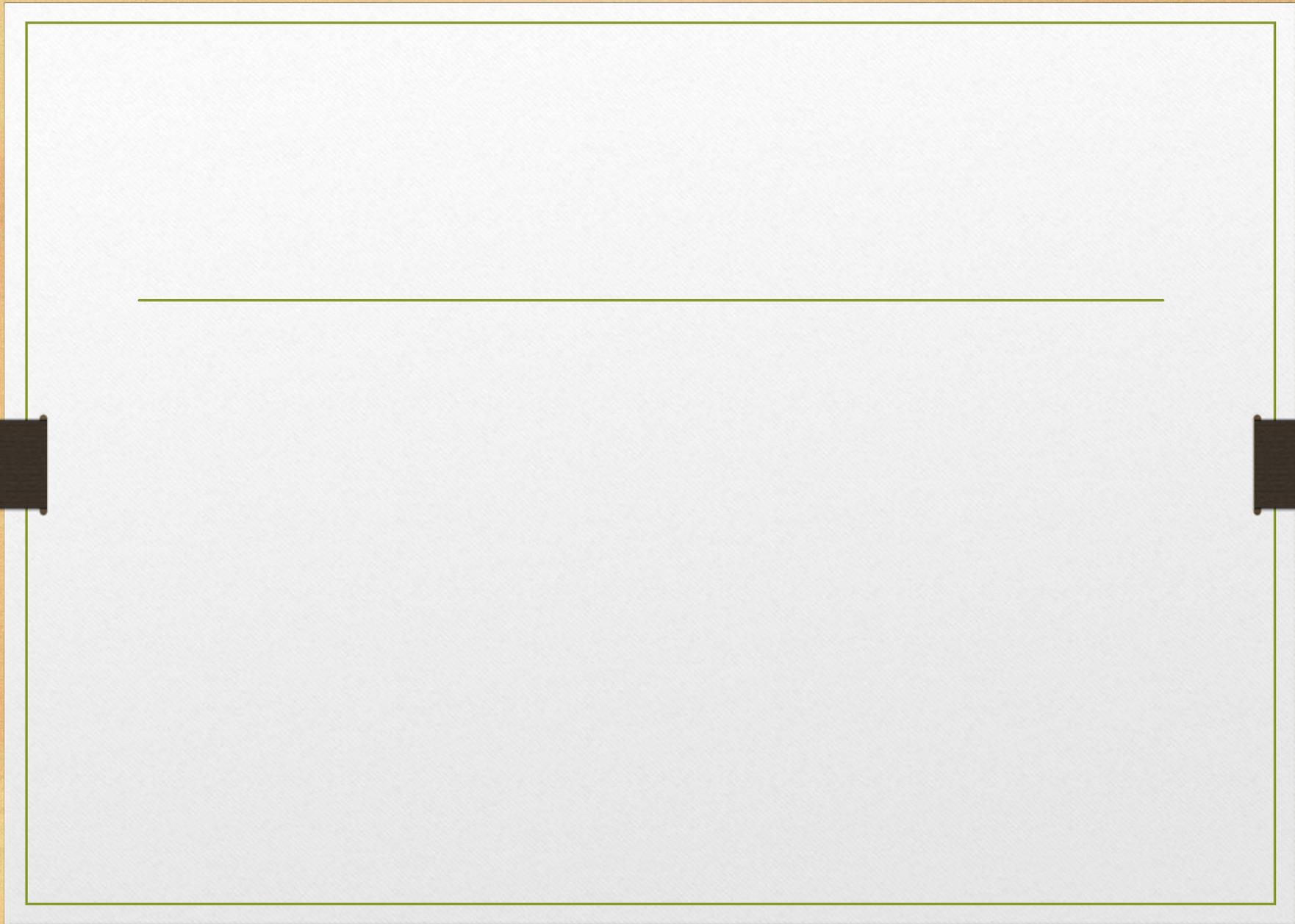


-

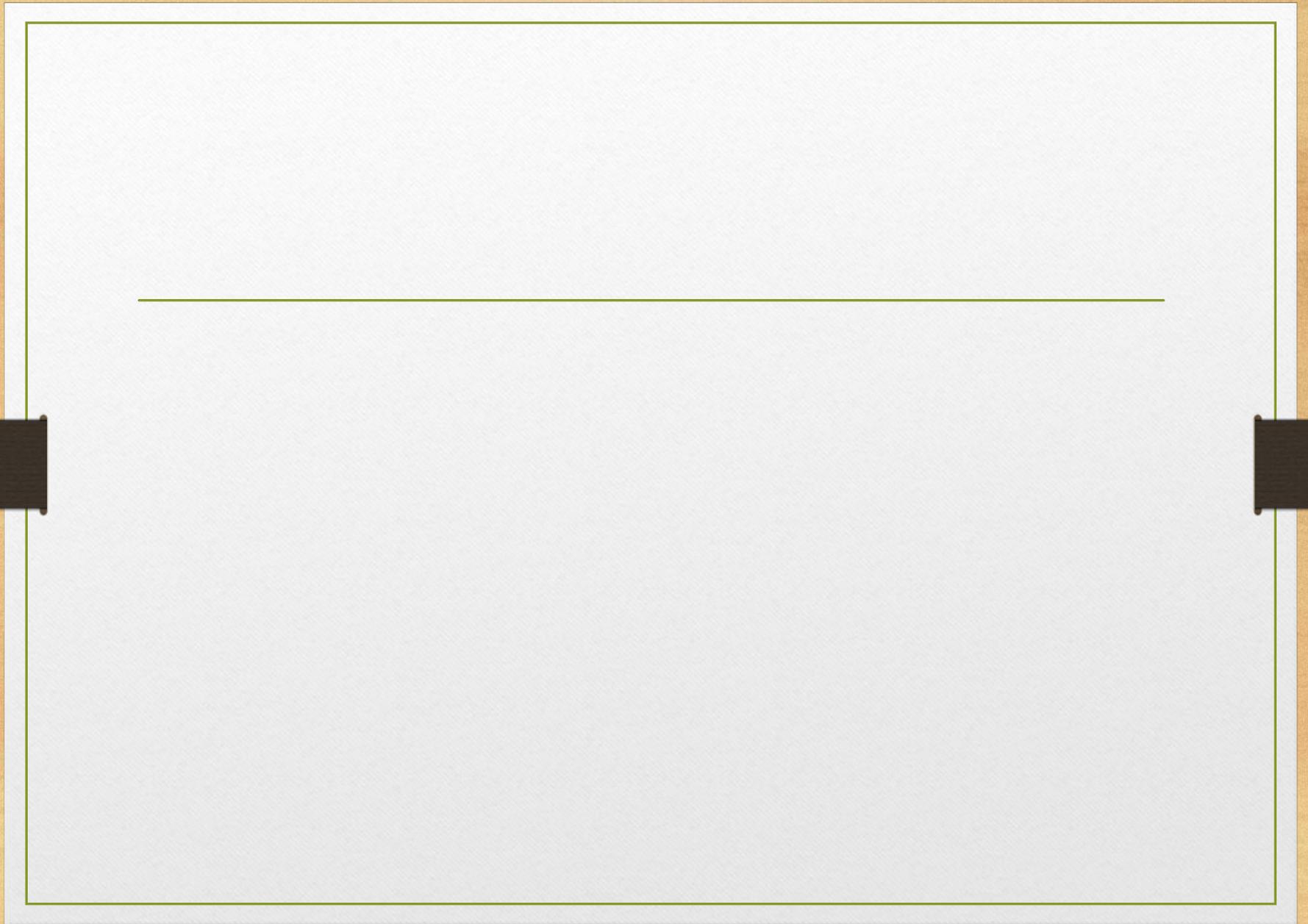


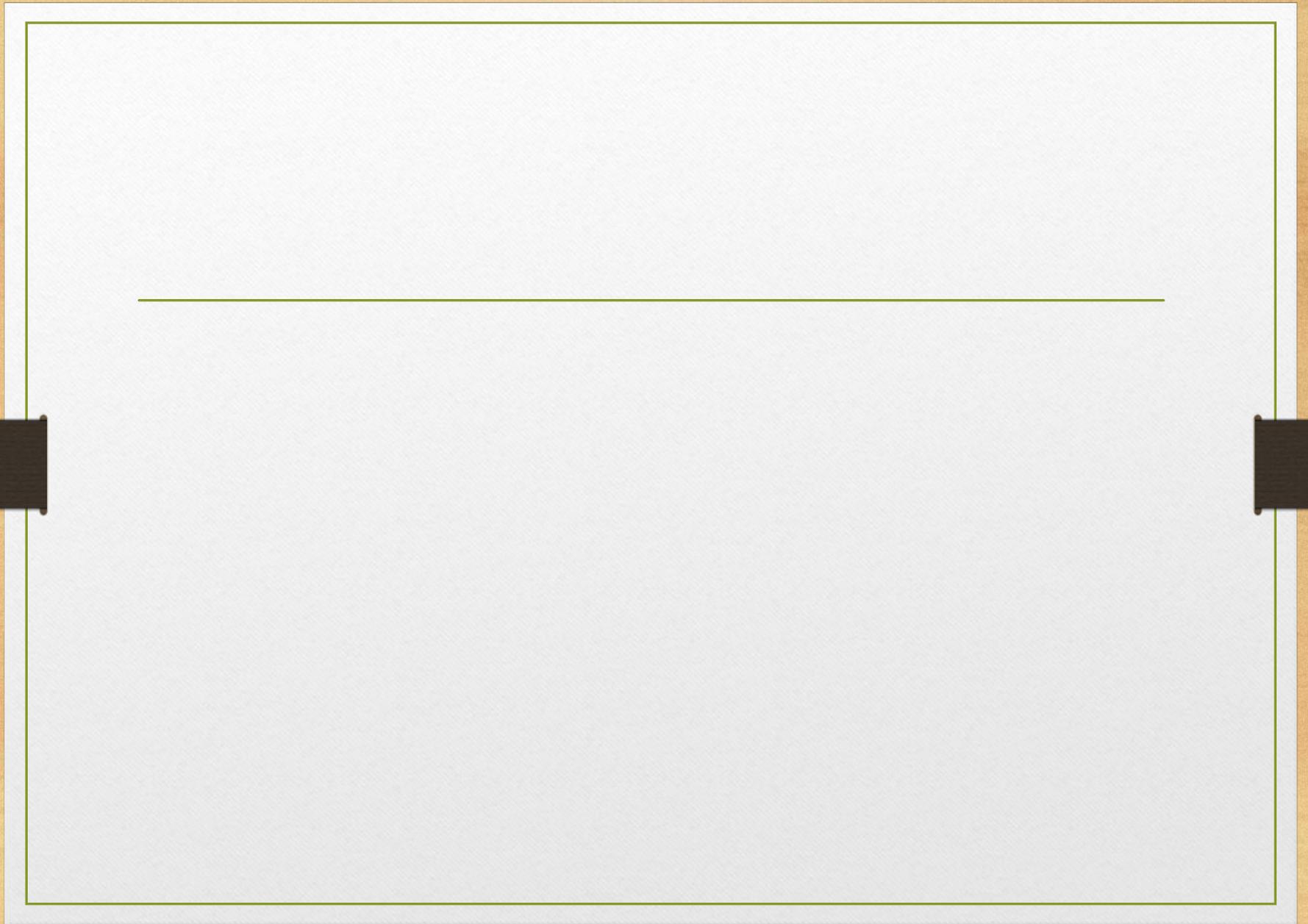
-

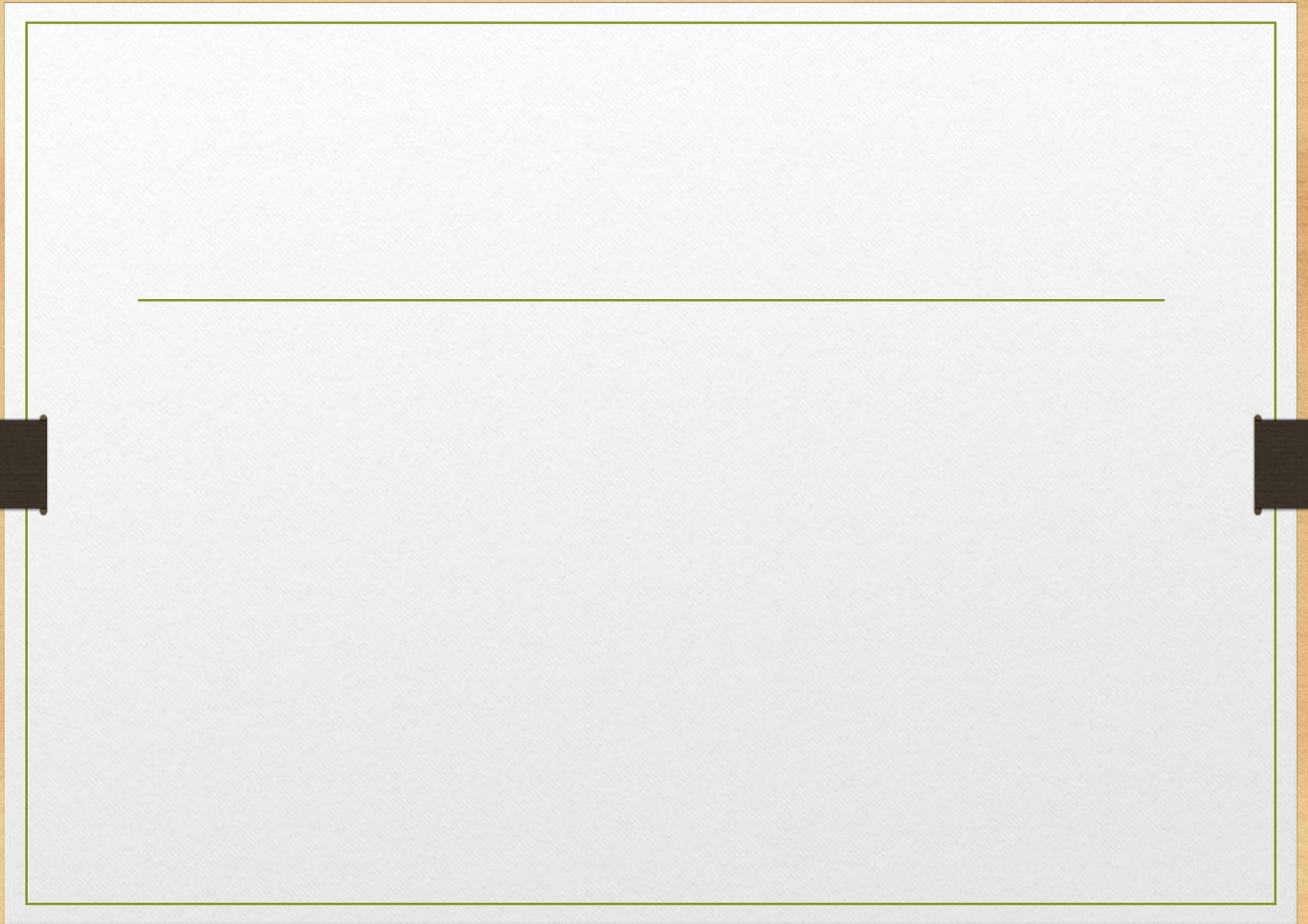


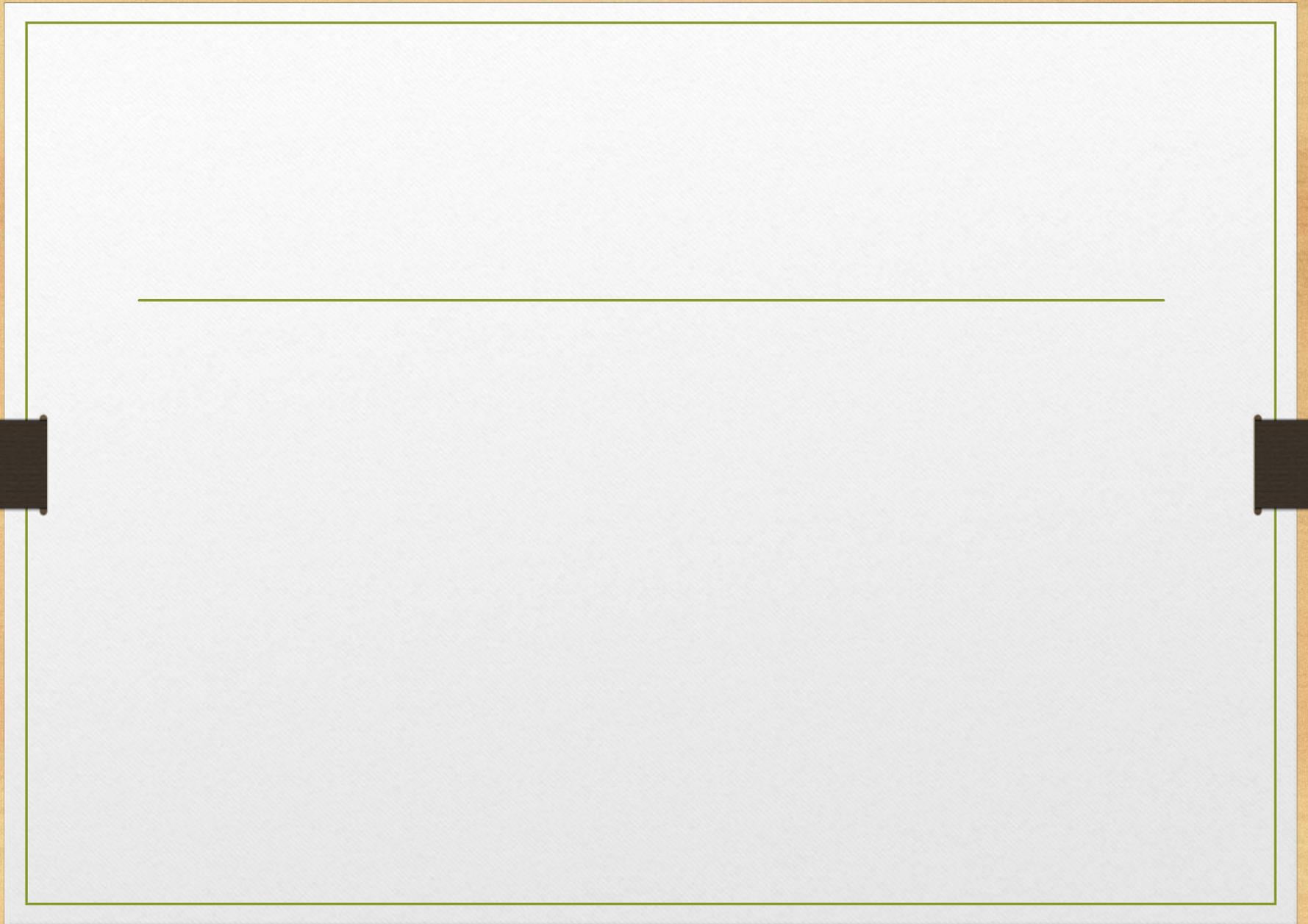


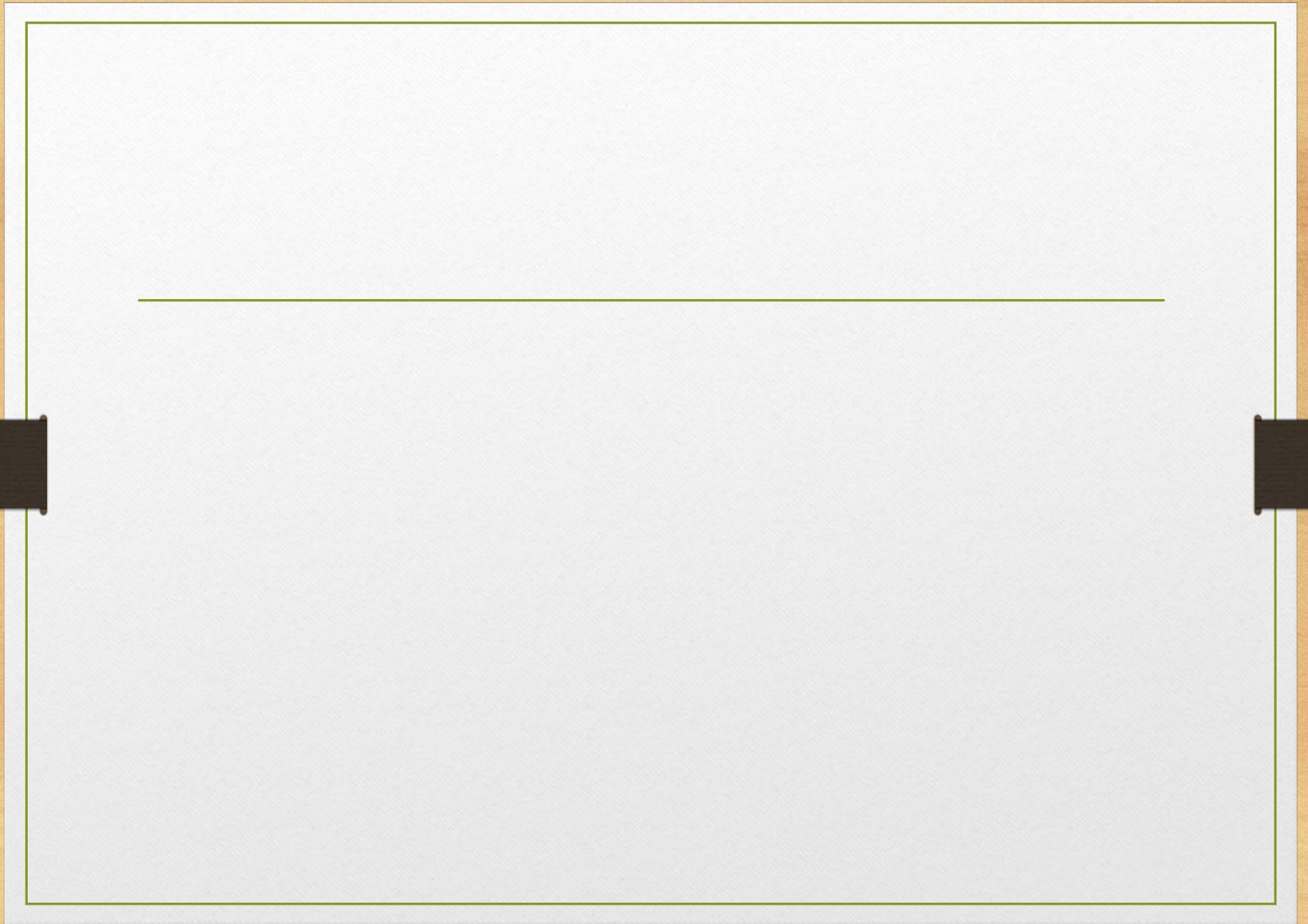
-

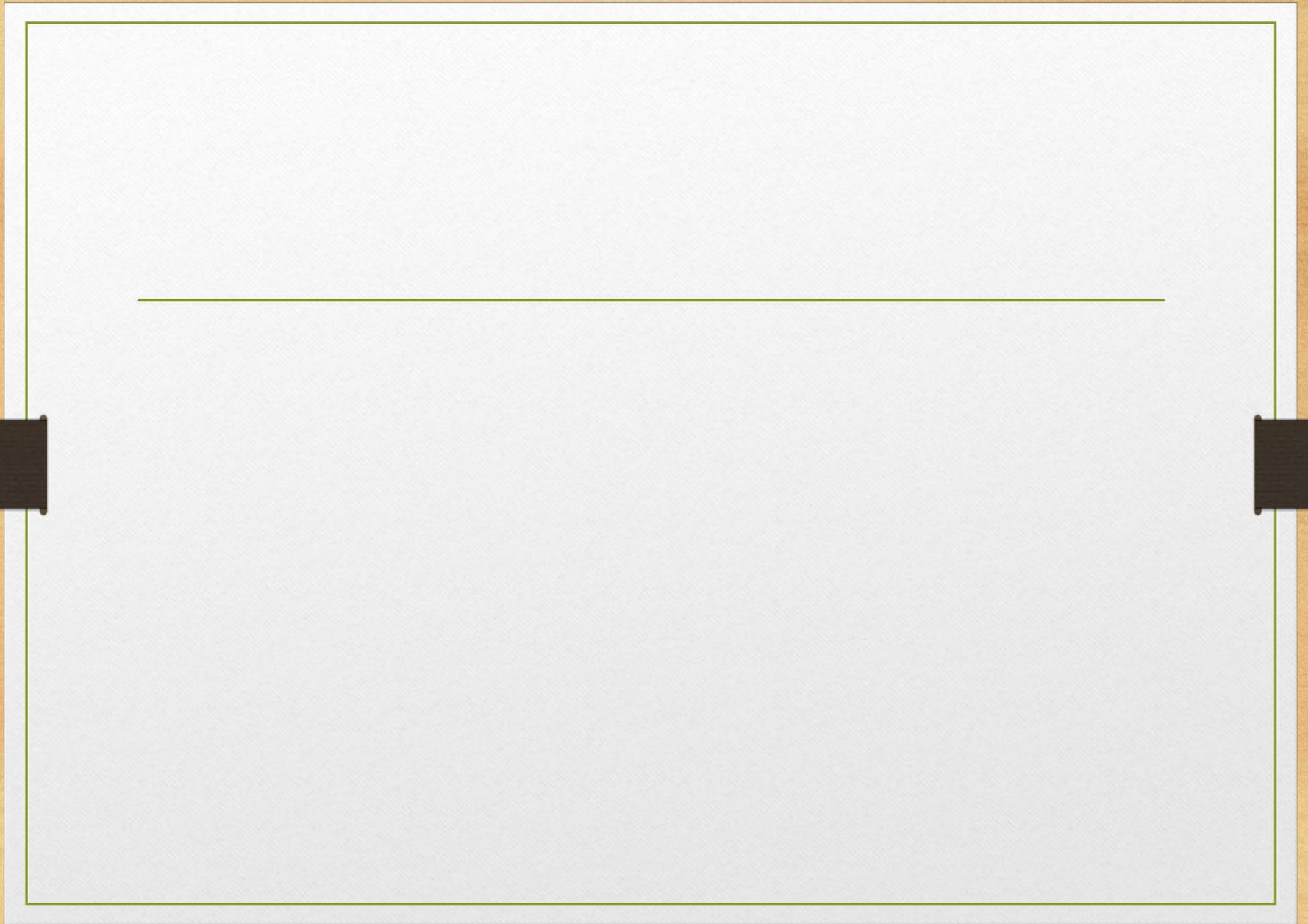


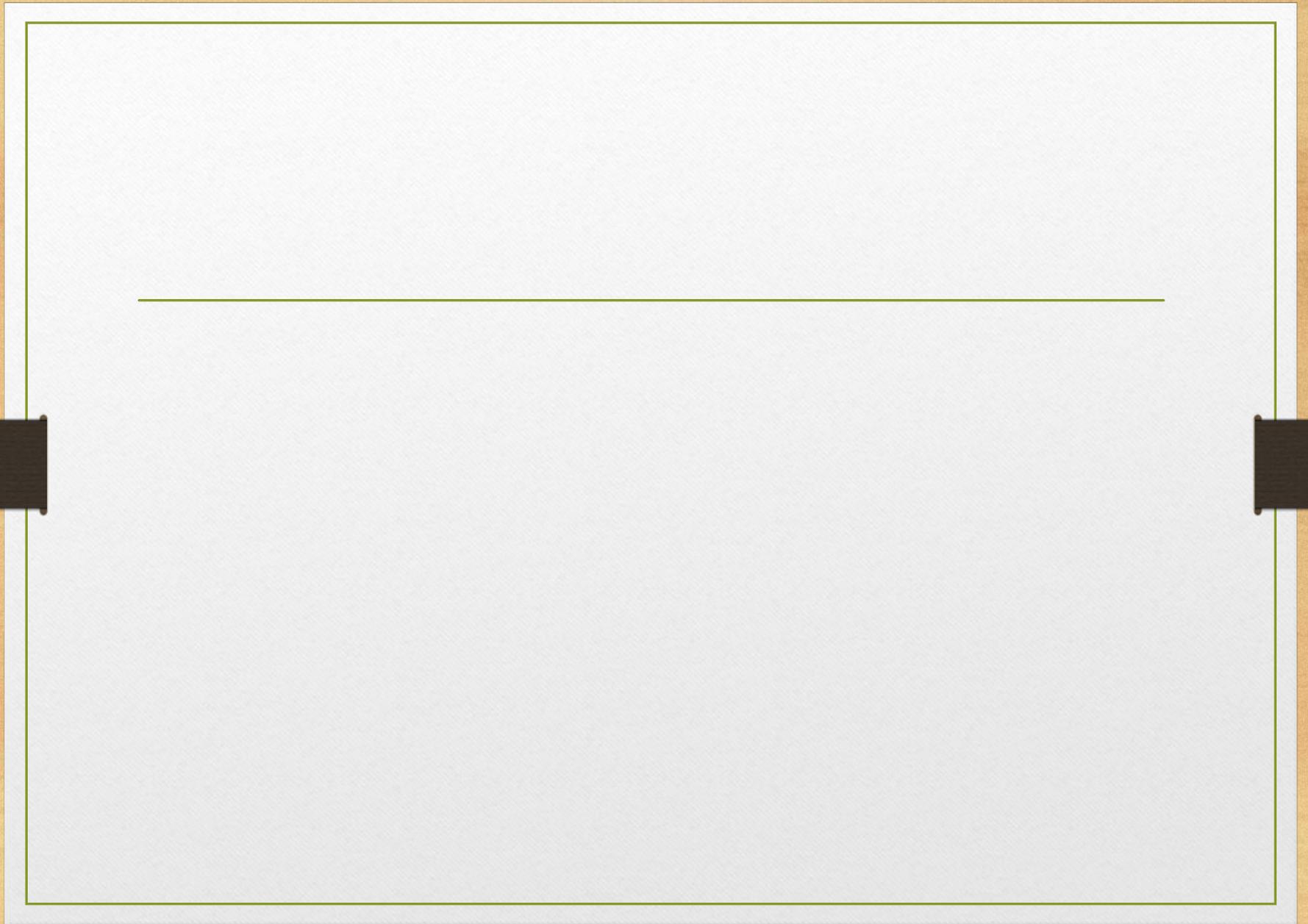


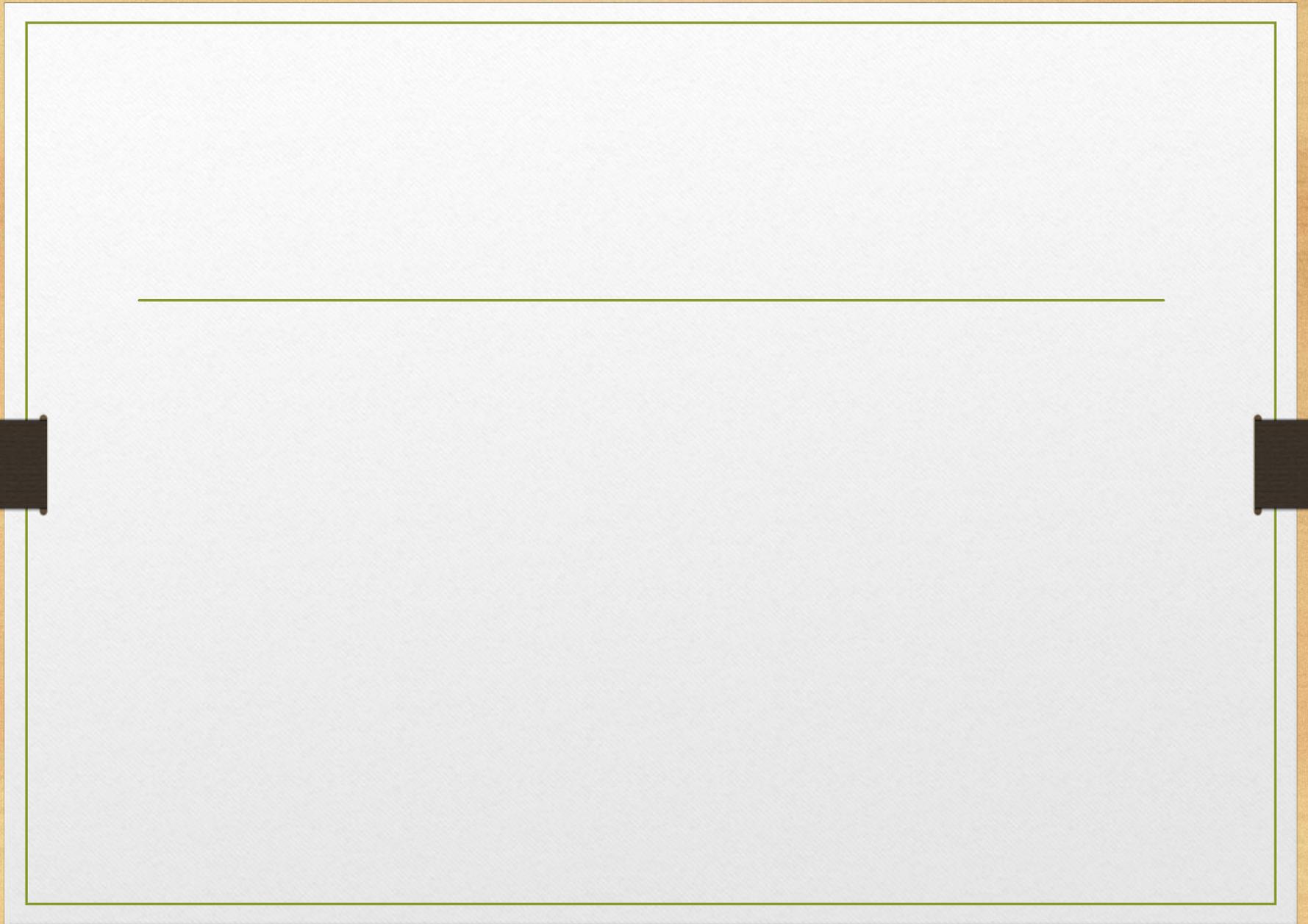


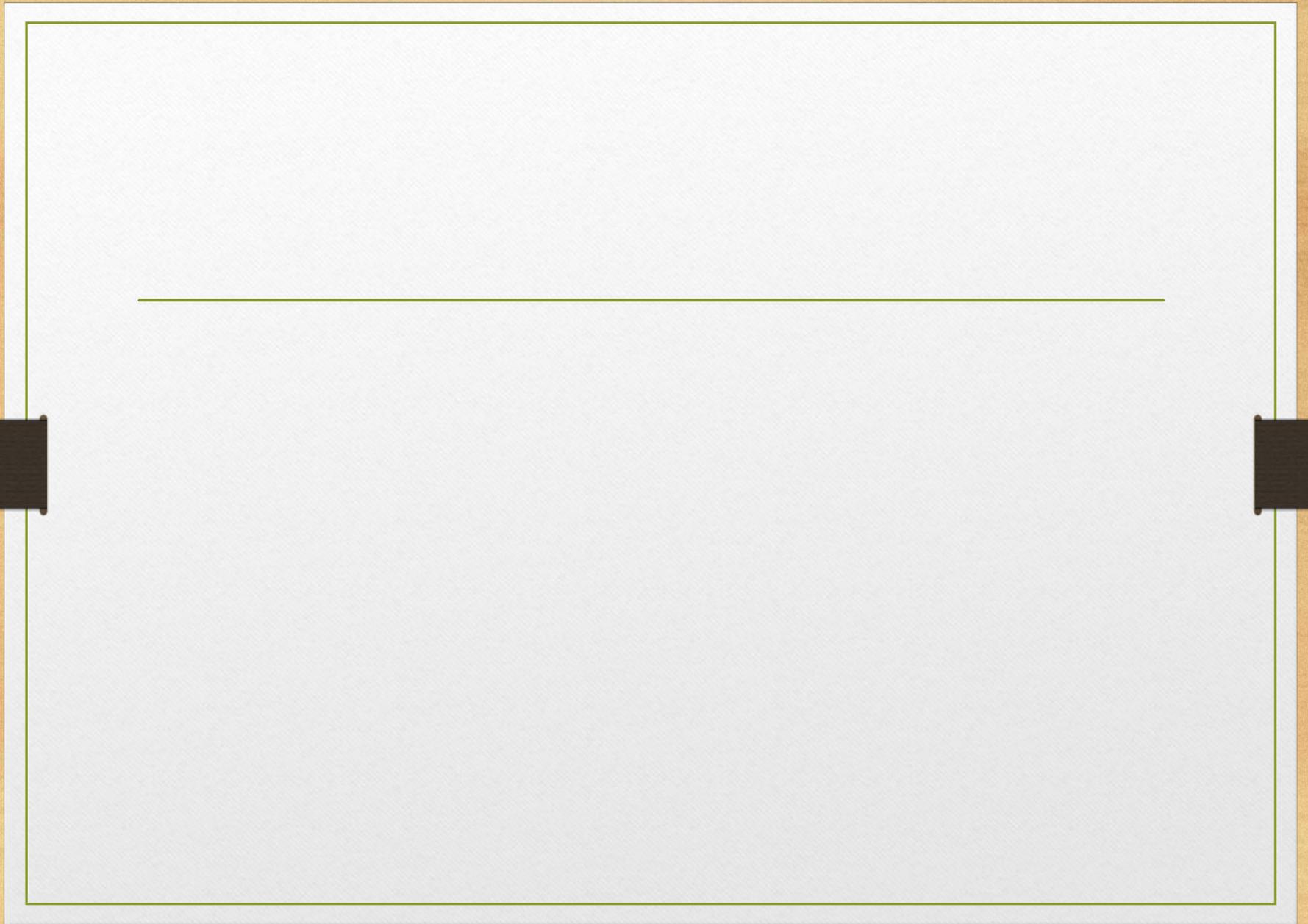


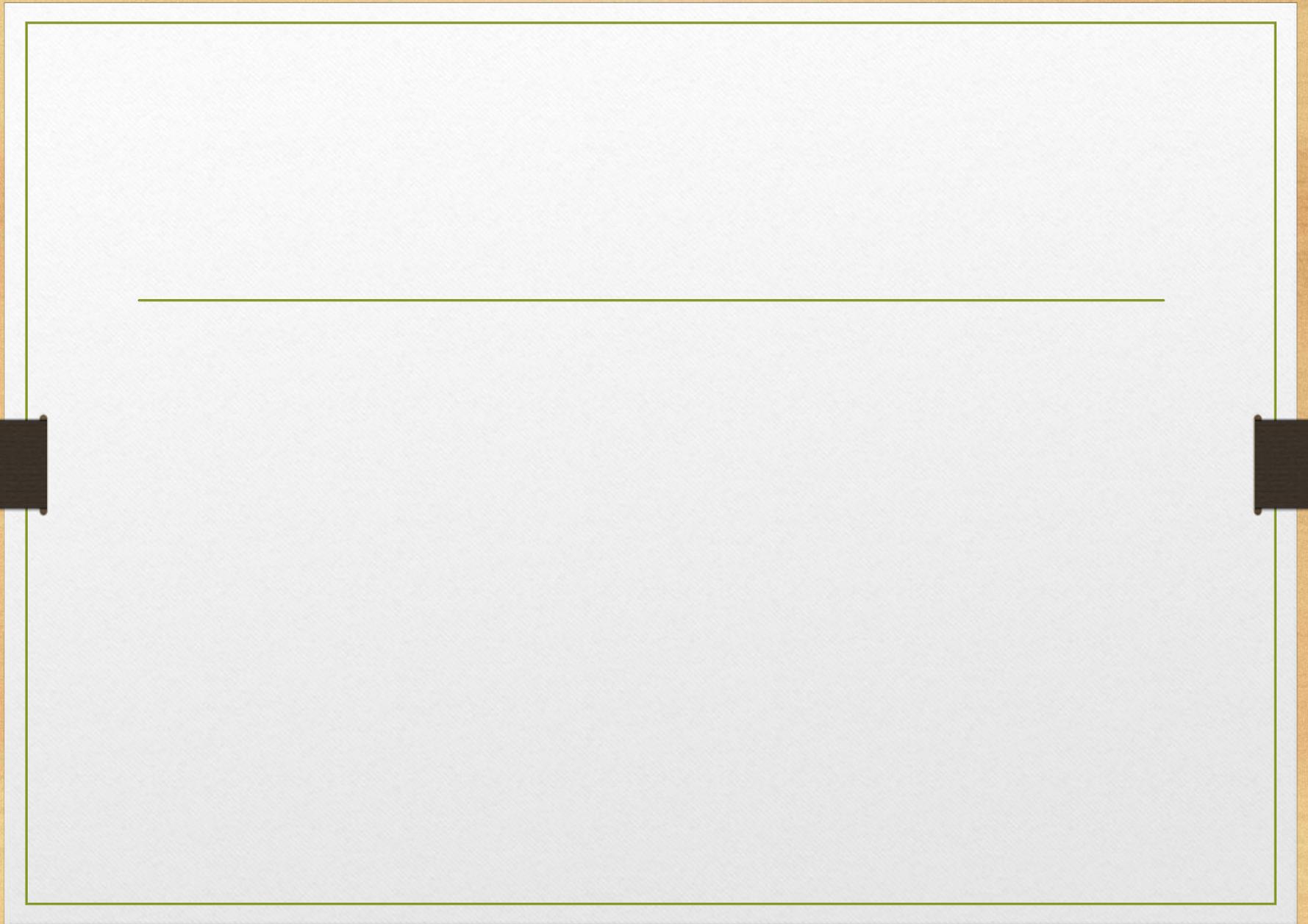


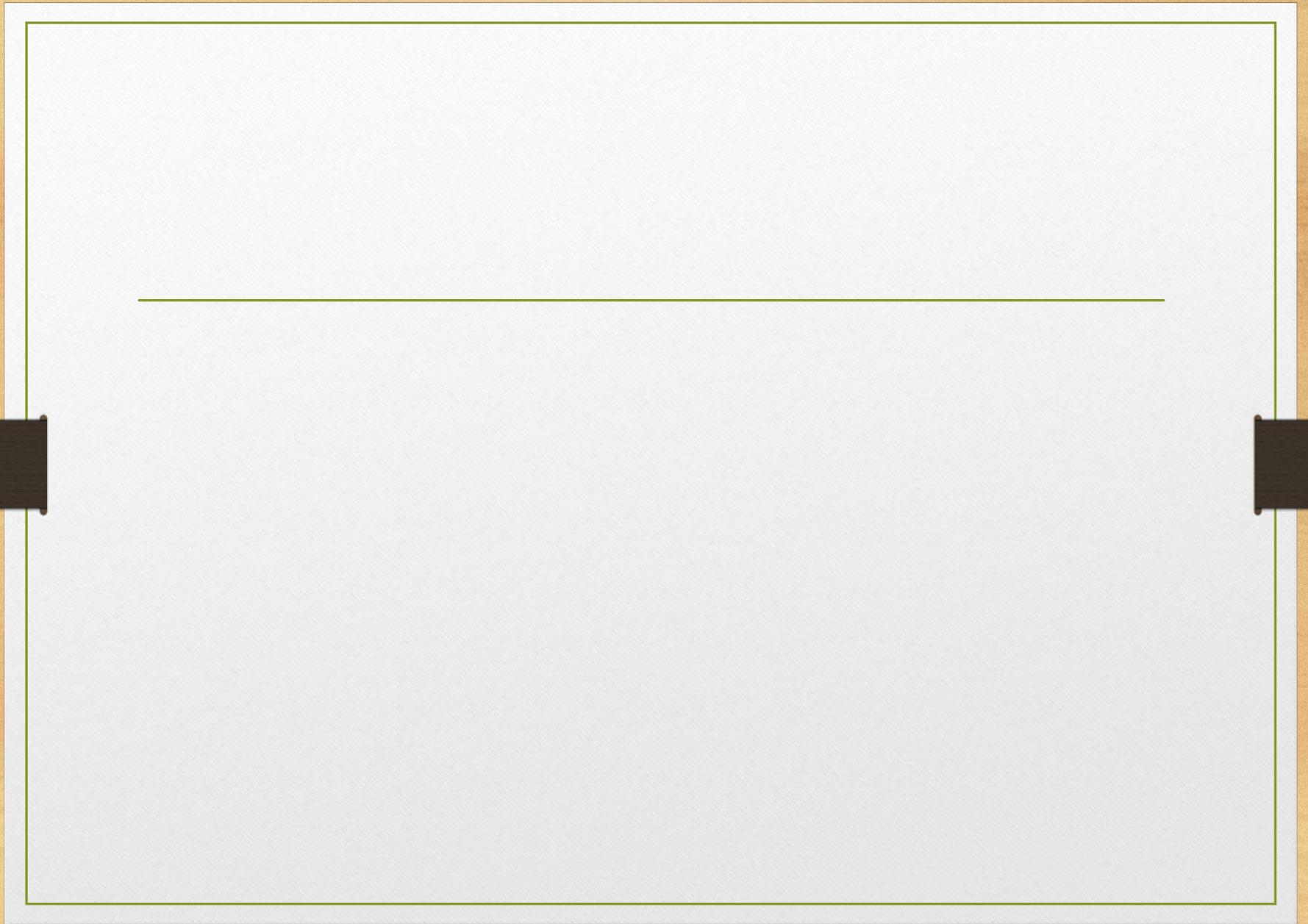


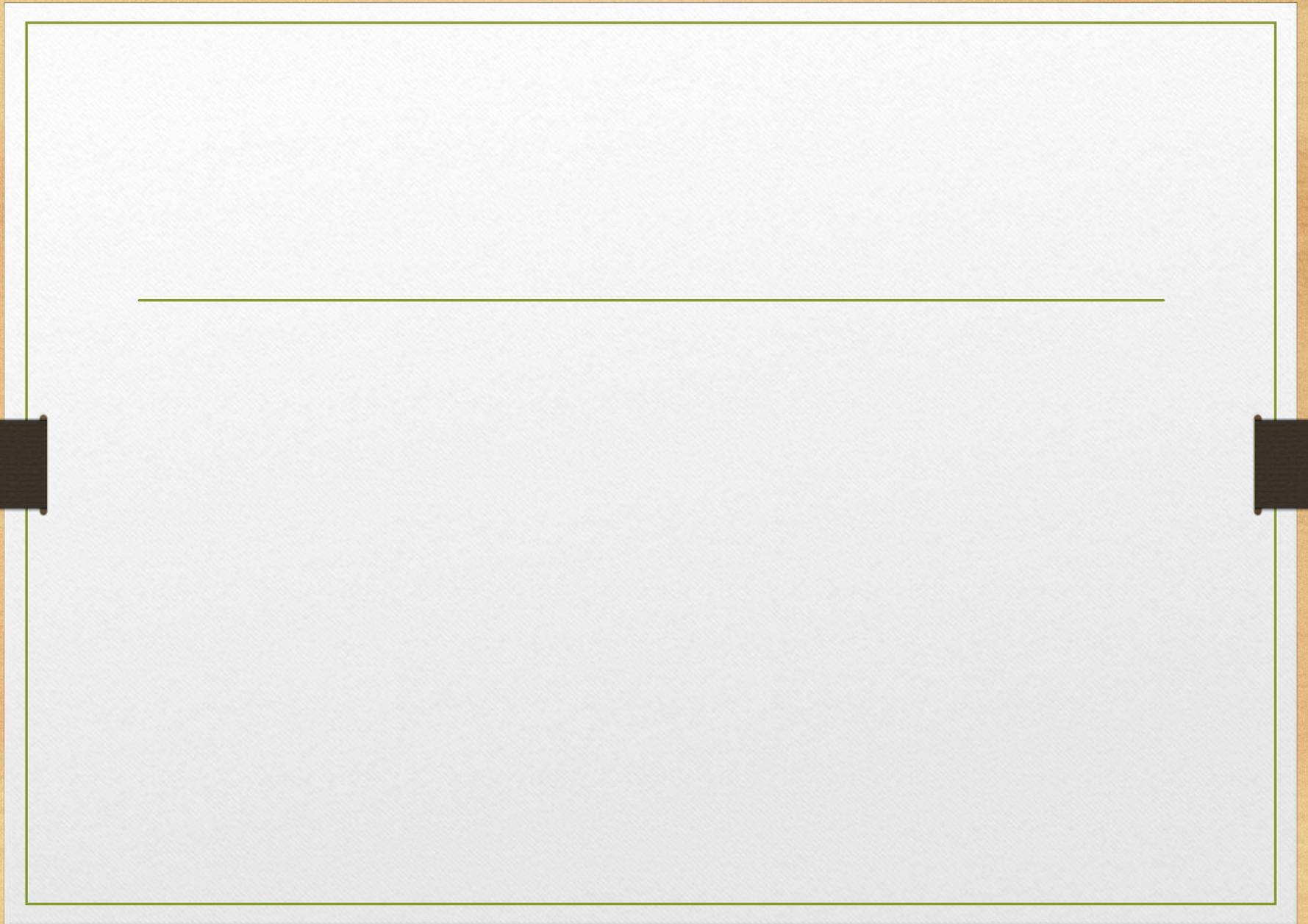


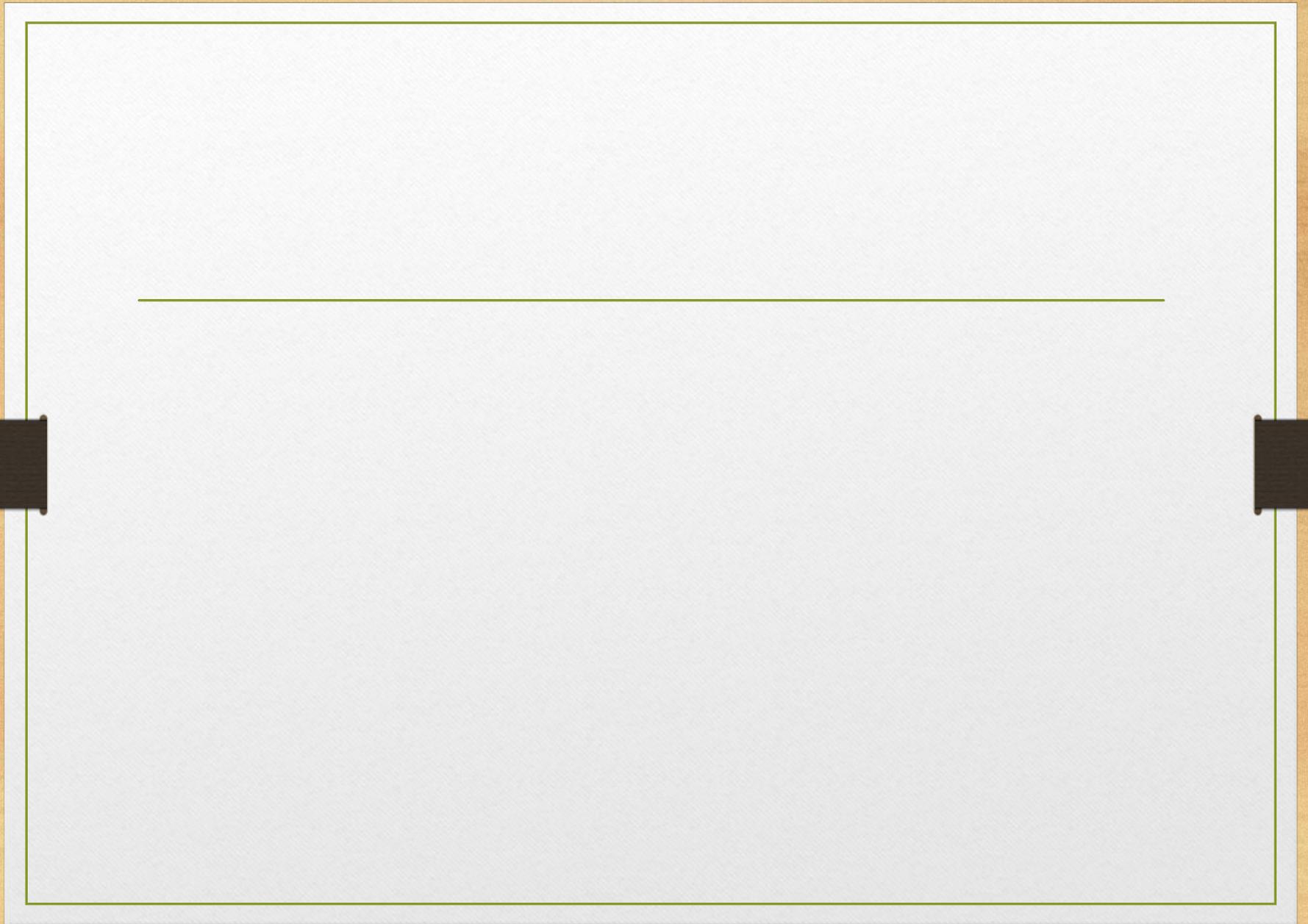


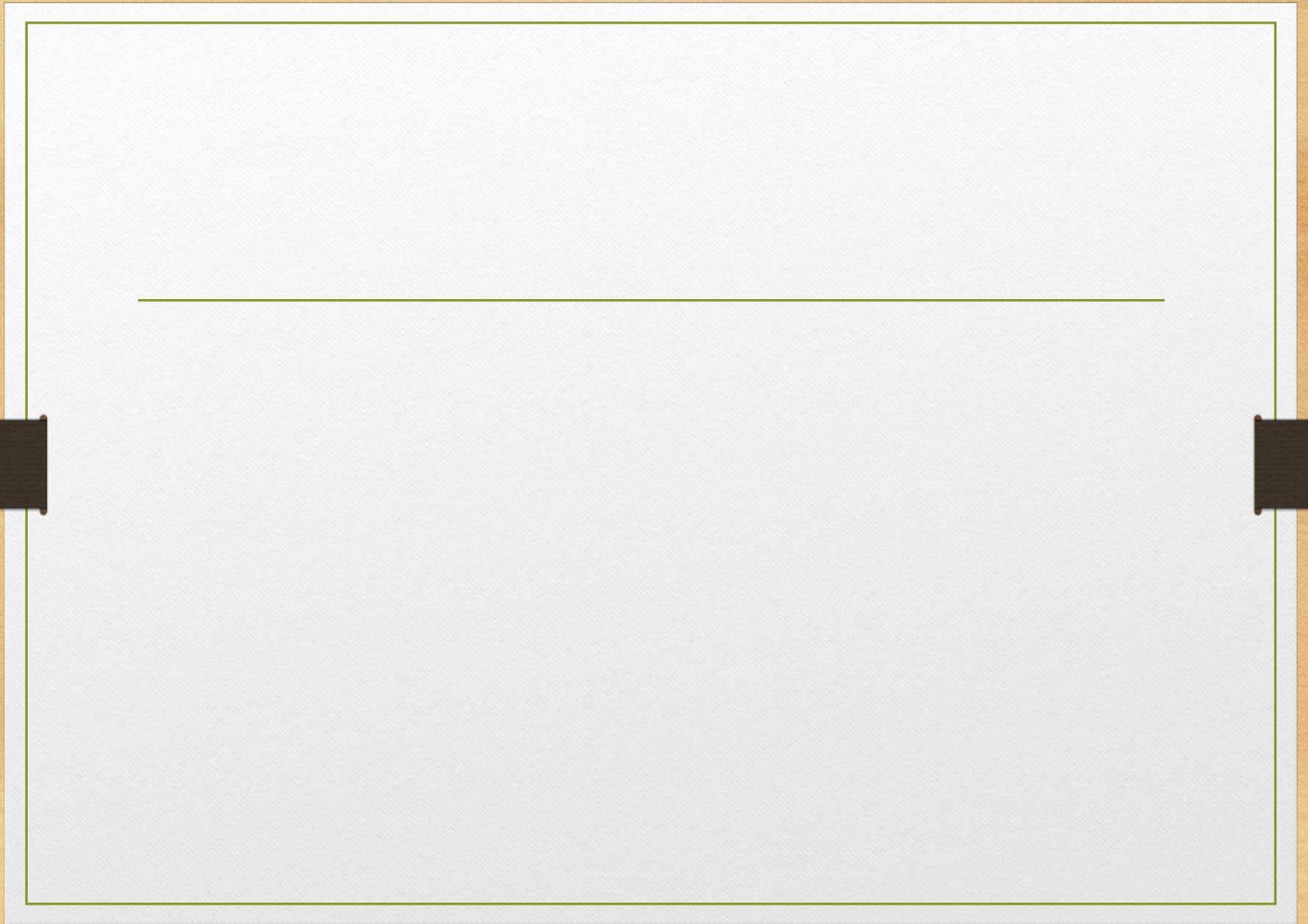


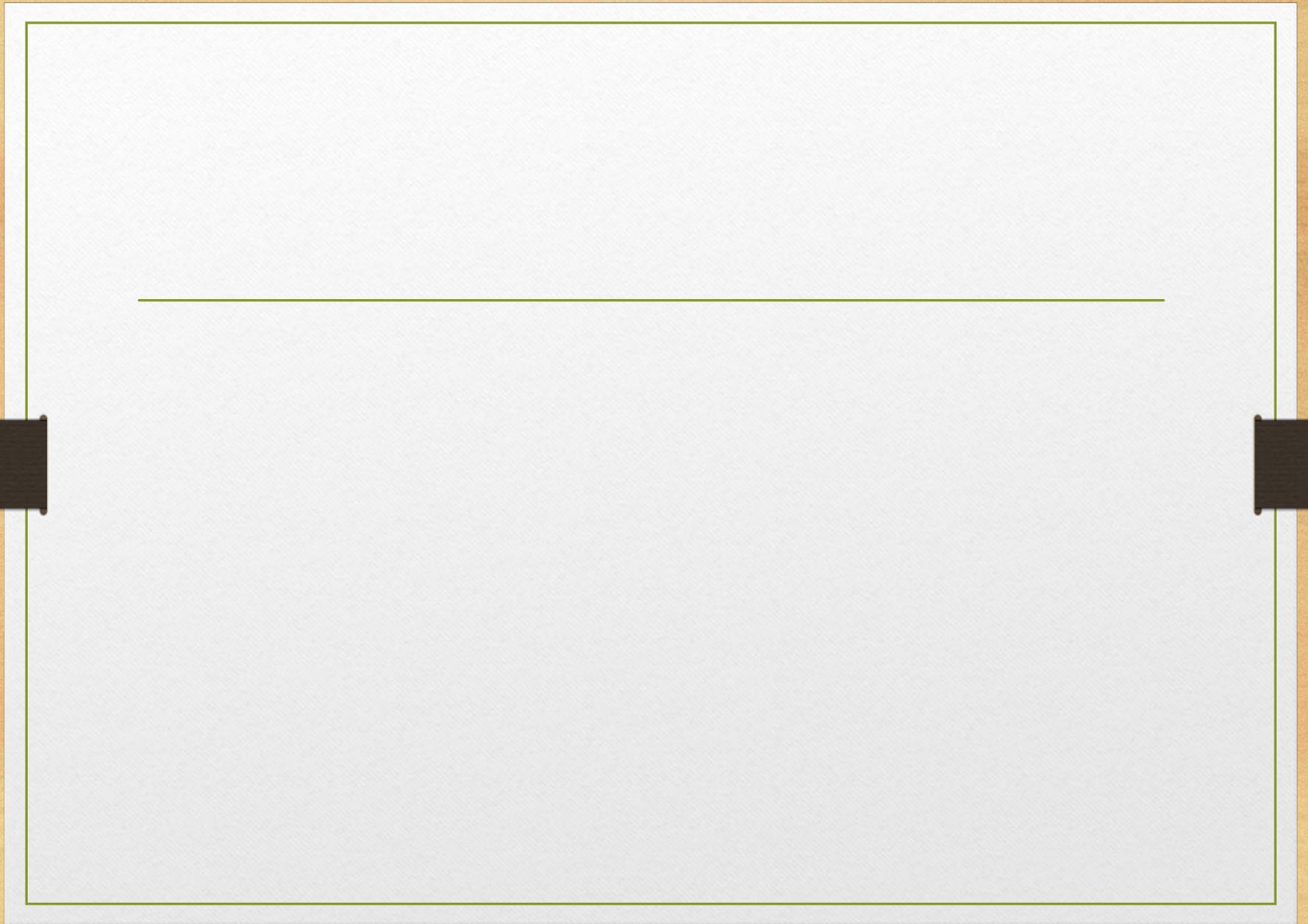


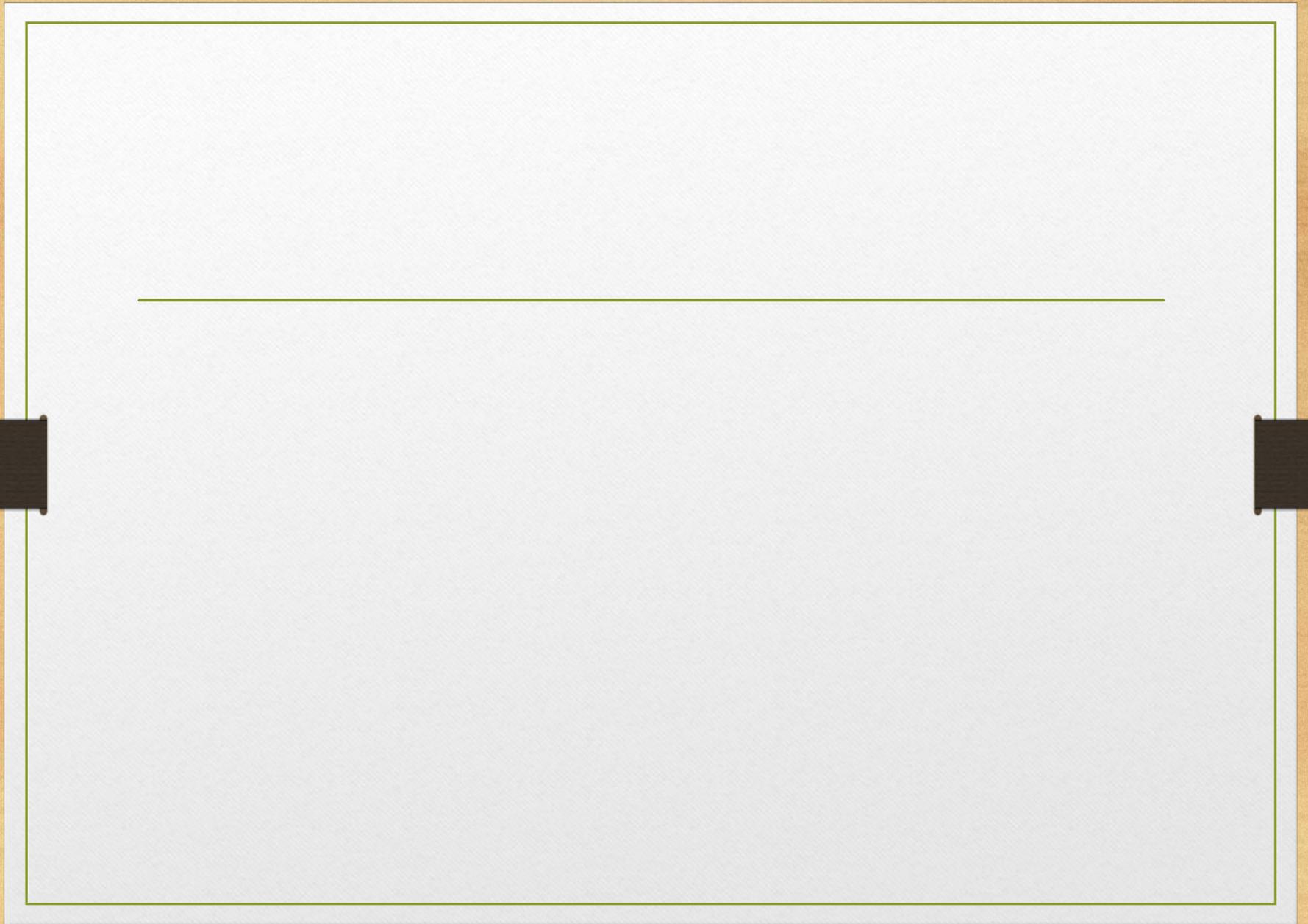


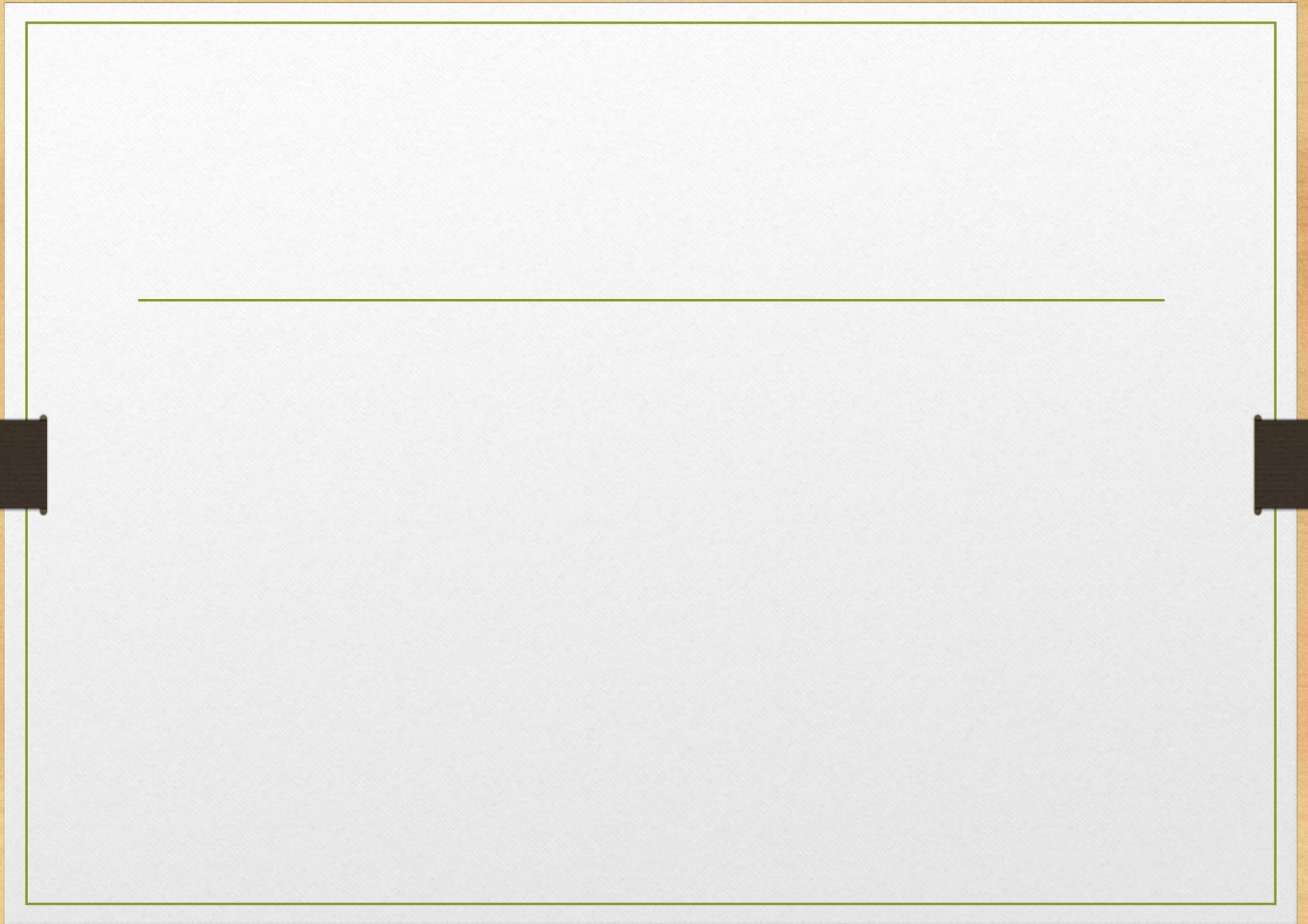


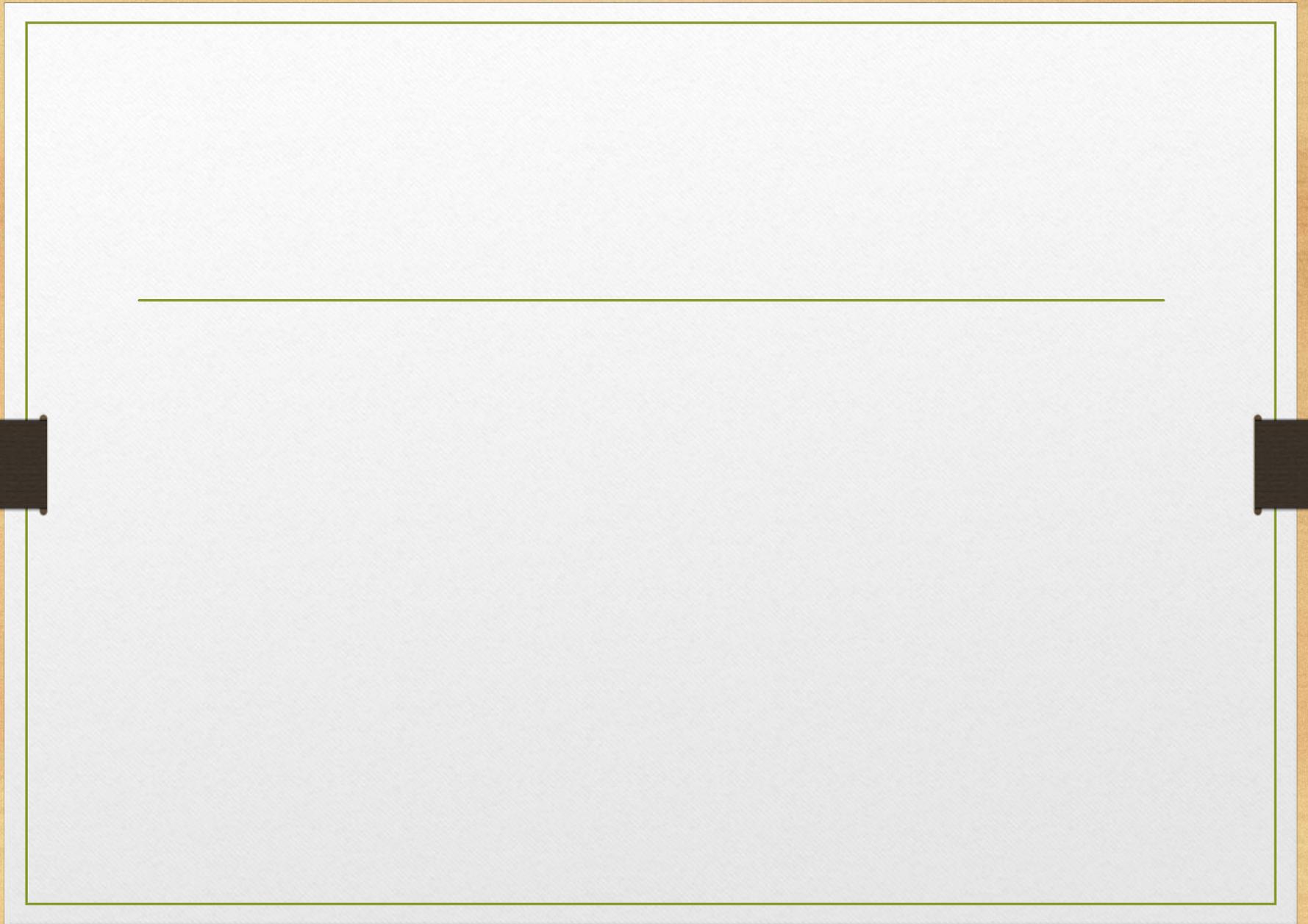


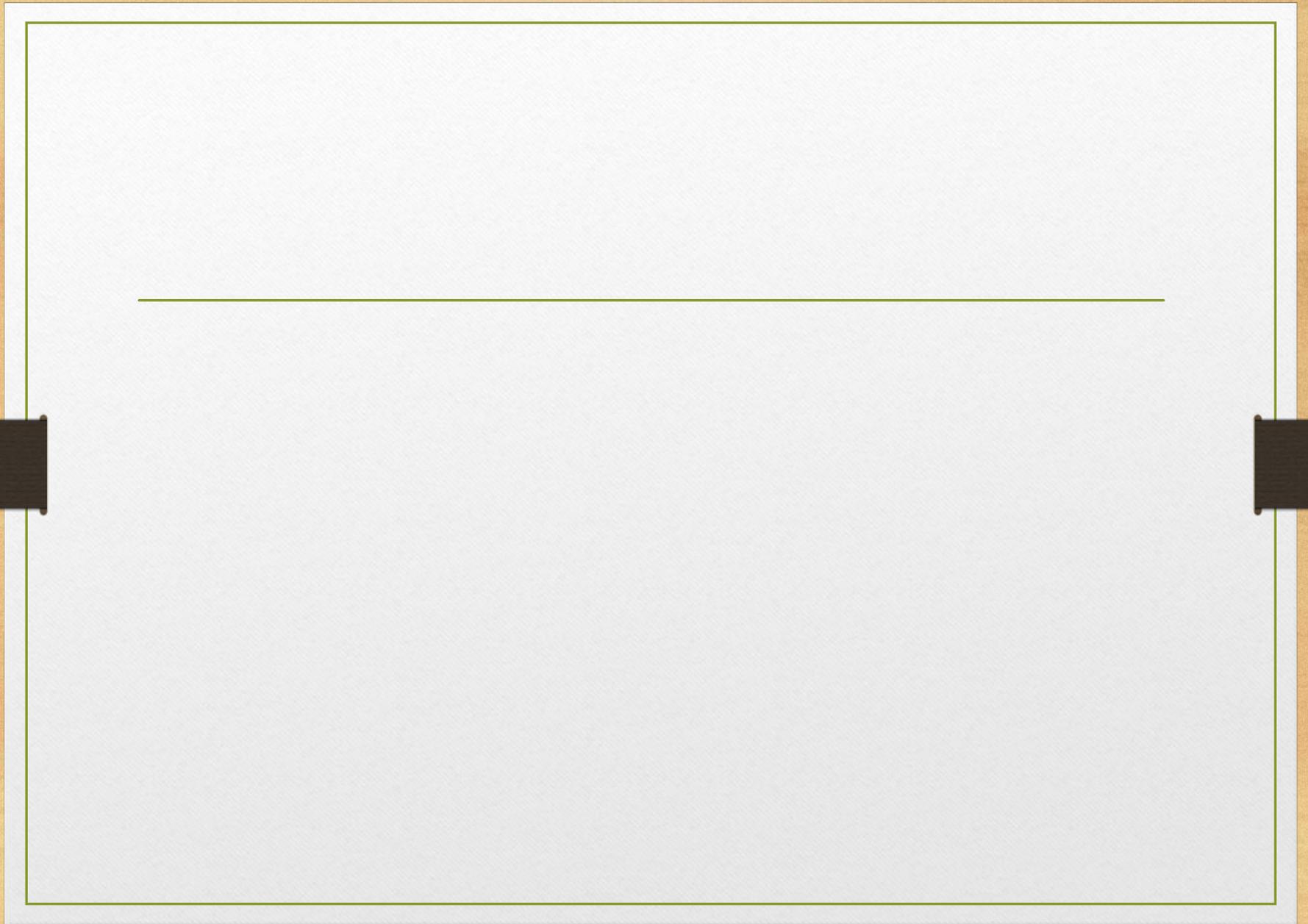


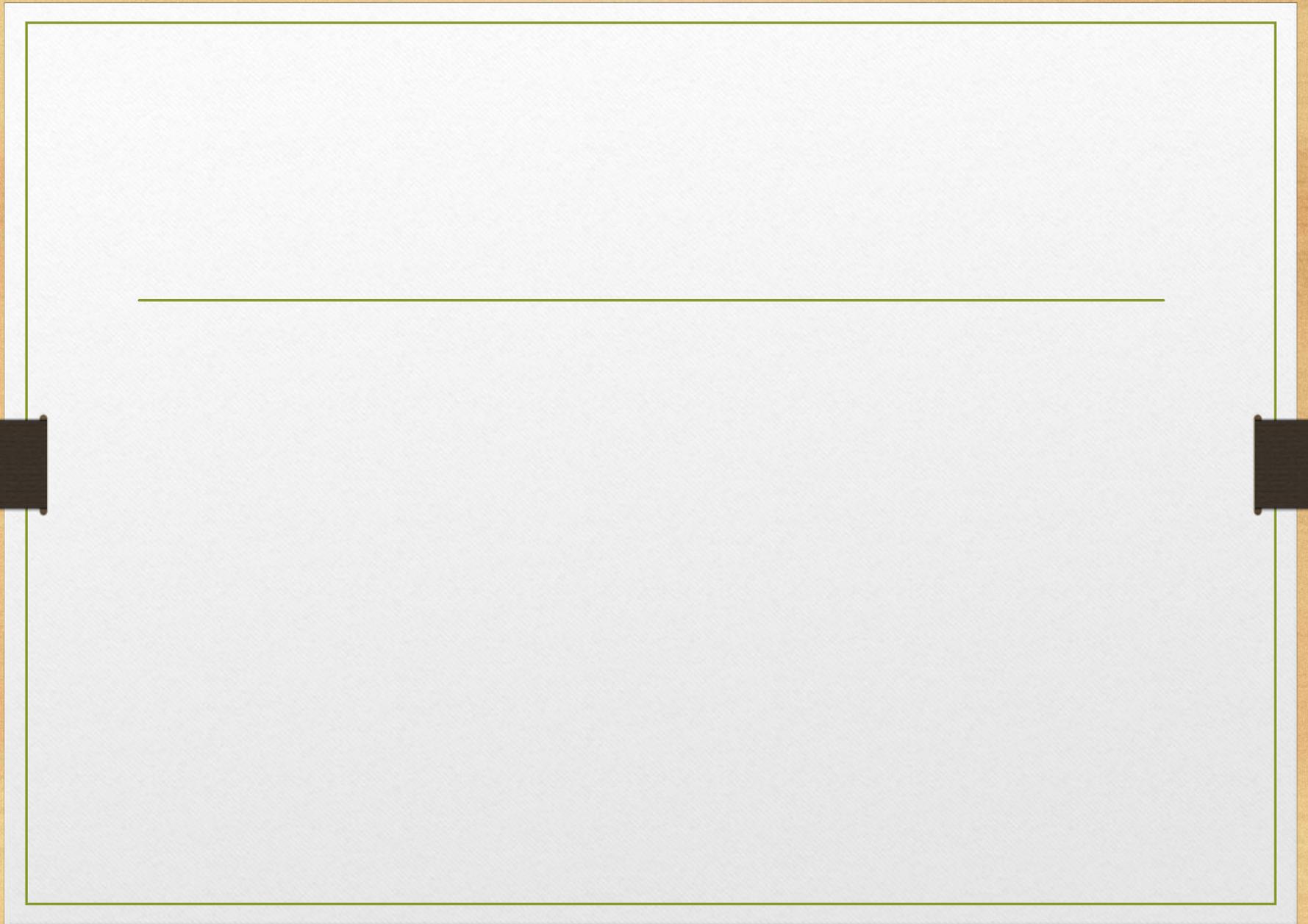


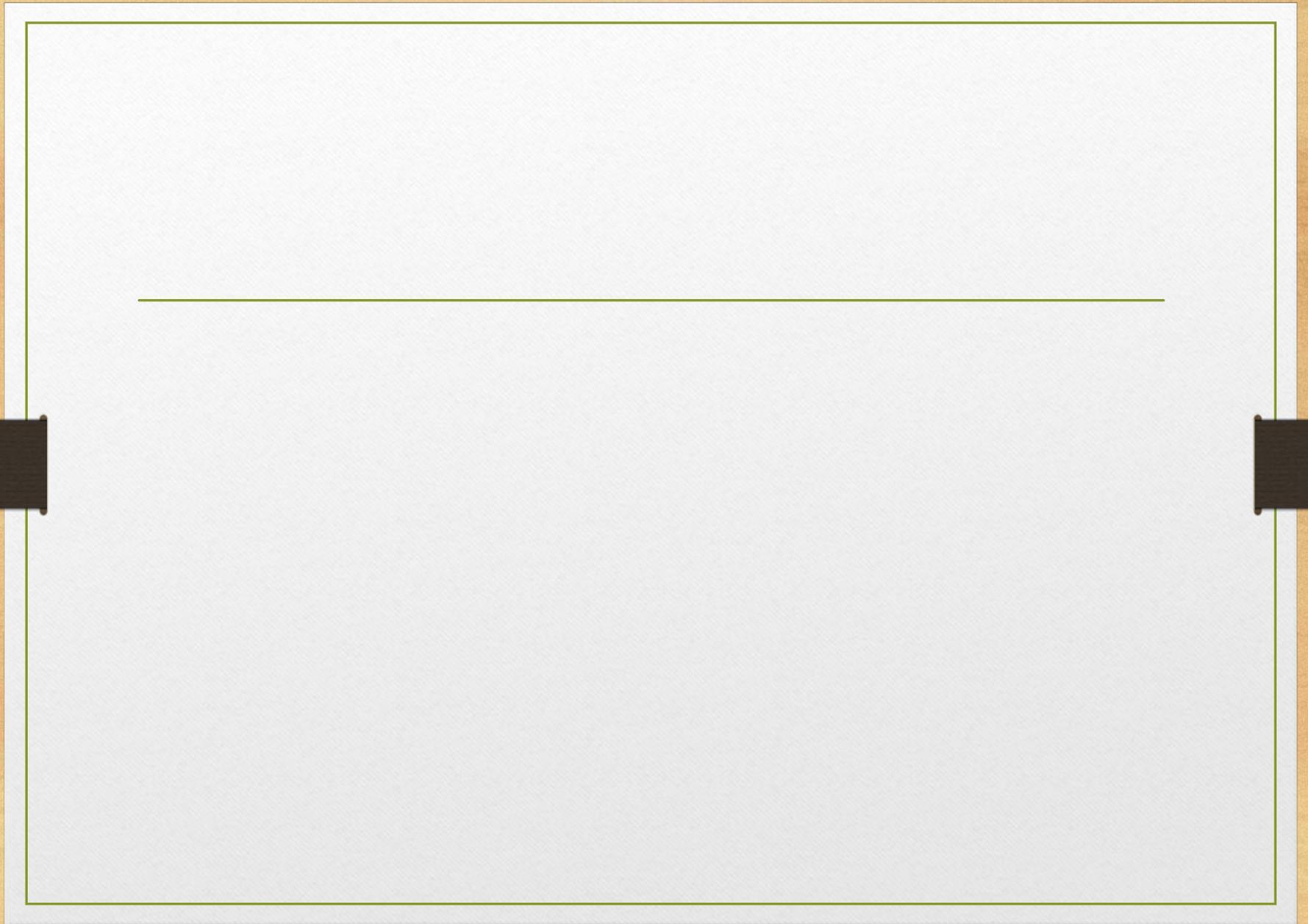


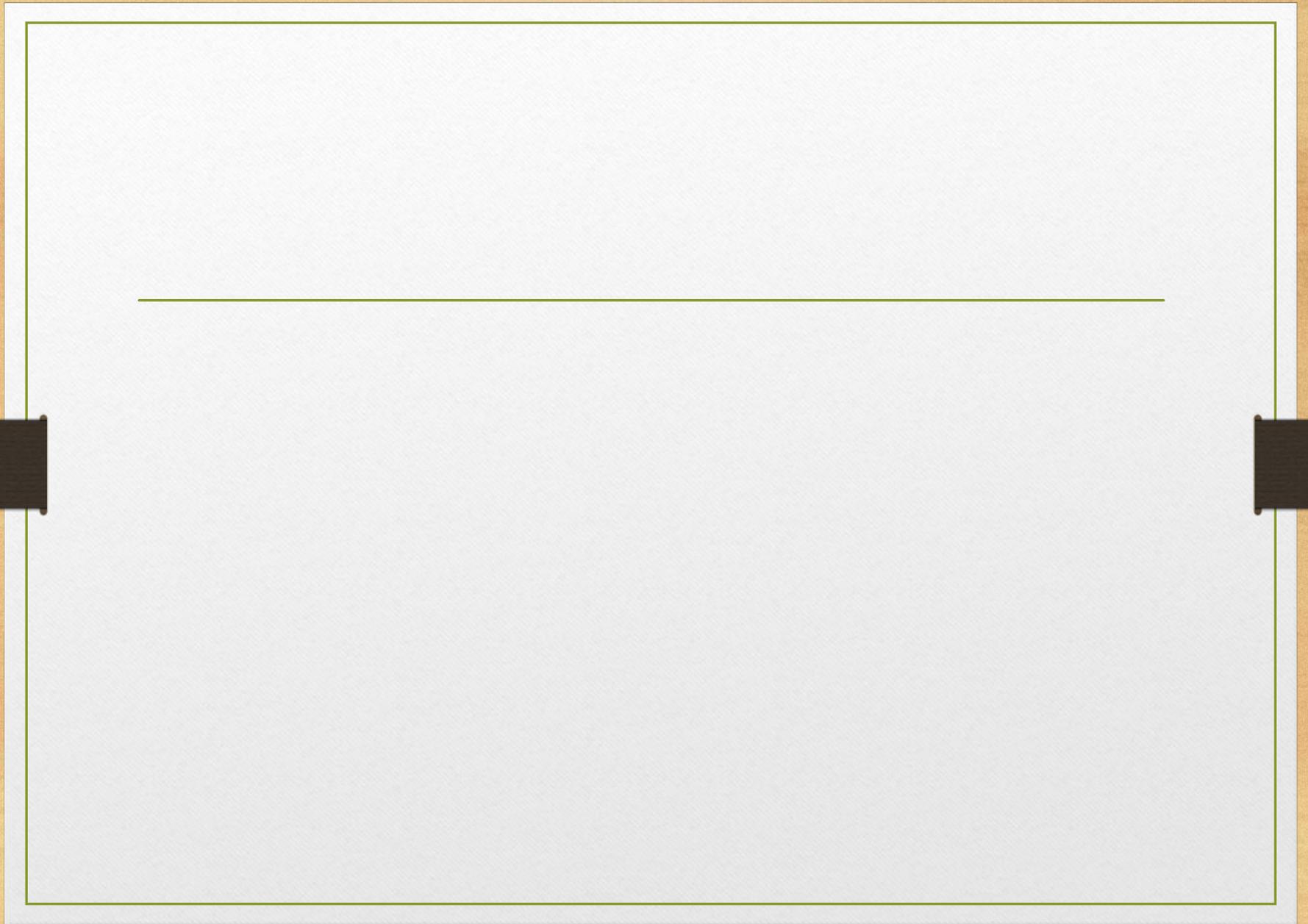












-

